

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-098136

(43)Date of publication of application: 12.04.1996

(51)Int.CI.

HO4N 5/92 G11B 20/10 HO4N 5/93

(21)Application number: 06-226772

(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

(72)Inventor: INOUE YOSHIYUKI

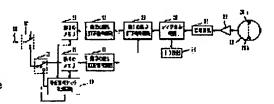
ISHIMOTO JUNKO

(54) DIGITAL SIGNAL REPRODUCTION DEVICE

(57)Abstract:

PURPOSE: To reduce the circuit scale of a special reproduction circuit by a digital VTR adopting an encoding system represented by MPEG 2.

CONSTITUTION: A digital VTR which transparently records data of an inputted MPEG 2 packet and reproduces recorded data is provided with a data separation means 24 separating special reproduction data constituted by using data of an intraframe and a still picture slice data generation means 30 generating slice data where moving vector is '0' and a prediction error is '0' by all macro blocks in a slice. The still picture slice generation means 30 is controlled in such a way that the outputs of the still picture slice generation means 30 are outputted by the prescribed number of fames after special reproduction data for 0111 frame or one field separated from a data storage means are outputted.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

13.07.2001

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3304634

[Date of registration]

10.05.2002

[Number of appeal against examiner's decision

of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B 2)

(11)特許番号

特許第3304634号 (P3304634)

(45)発行日 平成14年7月22日(2002.7.22)

(24) 登録日 平成14年5月10日(2002.5.10)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ		
H04N	5/92		G11B	20/10	E
G11B	20/10		H04N	5/92	Н
H 0 4 N	5/93			5/93	Z

請求項の数6(全36頁)

(21)出願番号	特願平6-226772	(73)特許權者	000006013
			三菱電機株式会社
(22)出廢日	平成6年9月21日(1994.9.21)		東京都千代田区丸の内二丁目 2 番 3 号
		(72)発明者	井上 禎之
(65)公開番号	特開平8-98136	(10))[19]	長岡京市馬場図所1番地 三菱電機株式
(43)公開日	平成8年4月12日(1996, 4, 12)		会社 映像システム開発研究所内
		(20) Stand to	
審查請求日	平成13年7月13日(2001.7.13)	(72)発明者	石本 順子
			長岡京市馬場図所1番地 三菱電機株式
			会社 映像システム開発研究所内
		(74)代理人	100082175
			弁理士 高田 守 (外2名)
		審査官	鈴木 明
		WAR	BINIA 21
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ディジタル信号再生装置

(57)【特許請求の範囲】

【請求項1】 パケットの状態で入力された、フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録されるとともに、上記パケットよりフレームあるいはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが所定の位置に記録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装置において、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用データを対するデータ分離手段と、スライス内の全てのマクロブロックが動きベクトルが0で予測誤差が0であるスライスデータを発生する静止画スライスデータ発生手

1

段を有し、前記データ記憶手段より分離された1フレーム、あるいは1フィールド分の上記特殊再生用データを出力した後に、上記静止画スライス発生手段の出力を所定のフレーム数分出力するように上記静止画スライス発生手段を制御するデータ制御手段を有することを特徴とするディジタル信号再生装置。

【請求項2】 パケットの状態で入力された、フレーム あるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録される とともに、上記パケットよりフレームあるいはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特殊 再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記録されている 記録媒体を再生するディジタル信号再生装置において、

2

20

特殊再生時に、再生信号より上記特殊再生用データを分離するデータ分離手段と、分離された上記特殊再生用データを記憶するデータ記憶手段と、スライス内の全てのマクロブロックが動きベクトルが0で予測設差が0であるスライスデータを発生する静止画スライスデータ発生手段とを有し、間欠的に再生されてきた再生データより上記データ分離手段で分離された上記特殊再生用データを1あるいは複数スライス、および静止画スライスデータ発生手段の出力用いて1フレーム分のトランスポートパケットをするとともに上記トランスポートパケットを10フィールド、あるいはフレーム間予測モードのパケットとし、また上記間欠的に再生された特殊再生用データを強制的なイントラフレームのモードとし伝送するようにパケットを構成するパケット生成手段を有することを特徴とするディジタル信号再生装置。

【請求項3】 スチル再生時は、上記静止画パケット生成手段での出力を、通常再生時に再生された上記フレームあるいはフレームの最終データ出力終了後、常に選択するように上記データ切り換え制御手段を行うことを特徴とする請求項1記載のディジタル信号再生装置。

【請求項4】 高速再生へのモード移行時には、サーボ系がロックし、かつ上記高速再生エリアより上記特殊再生用のイントラフレームのデータが再生されるまで、上記静止画パケット生成手段の出力を選択するように、上記データ切り換え制御手段を行うことを特徴とする請求項1記載のディジタル信号再生装置。

【請求項5】 少なくとも逆方向の特殊再生時に上記制 御方式を用いることを特徴とする請求項2記載のディジ タル信号再生装置。

【請求項6】 パケットの状態で入力された、フレーム 30 あるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフ ィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジ タルオーディオ信号とがトランスペアレント記録される とともに、上記パケットよりフレームあるいはフィール ド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特殊 再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生成 された特殊再生用データが所定の位置に記録されている 記録媒体を再生するディジタル信号再生装置において、 再生信号より上記特殊再生用データを分離するデータ分 離手段と、ディジタル信号記録再生装置より出力された 40 データをデコードし再生画像データを復元する際、画面 上の特定エリアの信号を静止するためのパケットを生成 する特定エリア固定パケット生成手段を有し、特殊再生 時、間欠的に再生されてきたデータを用いて再生画像を 構成する際、上記特定パケット固定手段の出力と、上記 再生データを切り換えて1フレームの上記特殊再生用デ ータを複数フレームに分けて伝送するように制御するこ とを特徴とするディジタル信号再生装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、コンパクトディスクプレーヤ(以下、CDと記す。)、ディジタルオーディオテープレコーダ(以下、DATと記す。)、ディジタル映像信号記録再生装置(以下、ディジタルVTRと記す。)、あるいはMPEG2等に代表されるディジタル映像信号とディジタルオーディオ信号のピットストリームを記録するディジタルVTRなどのディジタル信号再生装置に関し、特に特殊再生時のインターフェイス制御に関するものである。

[0002]

【従来の技術】図29は一般的な家庭用ディジタルVTRのトラックパターン図である。図において、磁気テープには斜めトラックが構成されており、一つのトラックはディジタル映像信号を記録する映像エリアと、ディジタルオーディオ信号を記録するオーディオエリアの二つのエリアに分割されている。

【0003】このような家庭用ディジタルVTRに映像およびオーディオ信号を記録するには二つの方法がある。一つは、アナログ映像信号とオーディオ信号を入力として、映像やオーディオの高能率符号化器を用いて記録する、いわゆるベースバンド記録方式である。もう一つは、ディジタル伝送されたビットストリームを記録する、いわゆるトランスペアレント記録方式である。

【0004】アメリカ合衆国で審議されているATV (Advanced Television)信号を記録するには、後者のトランスペアレント記録方式が適している。その理由は、ATV信号は既にディジタル圧縮された信号であり、高能率符号化器や復号化器が不要であることや、そのまま記録するので画質の劣化がないことなどである。一方、短所としては、高速再生や、スチル、スローなどの特殊再生時の画質である。特に、ビットストリームを斜めトラックにそのまま記録しただけでは、高速再生時はほとんど画像を再生することができない。

【0005】上述のようなATV信号を記録するディジタルVTRの方式として、1993年10月26日から28日にカナダ国オタワ市で開催された"International Workshop on HDTV'93"における技術発表に、"A Recording. Method of ATV data on aConsumer Digital VCR"がある。以下、この内容を従来例として述べる。

【0006】家庭用ディジタルVTRのプロトタイプの基本仕様として、SD(Standard Definition)モード時、ディジタル映像信号の記録レートを25Mbpsとして、フィールド周波数が60Hzの場合、映像の1フレームを10トラックの映像エリアに記録するものがある。ここで、ATV信号のデータレートを17ー18Mbpsとすると、このSDモードでATV信号のトランスペアレント記録が可能になる。

【0007】図30は従来のディジタルVTRの通常再 生時と高速再生時における回転ヘッドのヘッド走査軌跡 を示す図である。図において、隣接したトラックは異な るアジマス角度を持つヘッドにより交互に斜め記録され ている。通常再生時は、テープ送り速度が記録時と同じ であるので、ヘッドは記録トラックに沿って、図30 (a) のようにトレースすることができる。しかし、高 速再生時はテープ速度が異なるためいくつかのトラック を横切ってトレースし、各同一アジマストラックの断片 のみを再生することができる。図30(b)では5倍速 10 の早送りの場合を示す。

【0008】MPEG2のビットストリームで(ATV 信号のビットストリームはほぼMPEG2のビットスト リームに準拠している。) は、イントラ符号化されたプ ロックのみが他のフレームを参照せずに独立に復号でき る。もし、MPEG2のビットストリームが順番に各ト ラックに記録されているとしたら、高速再生時の再生デ ータは間欠的に再生された再生データからイントラ符号 されたデータを分離し上記分離されたイントラ符号化さ れたデータのみで画像を再構成することになる。このと 20 き、スクリーン上では、再生されるエリアは連続ではな く、また、プロックの断片がスクリーンに広がることに なる。さらに、ビットストリームは可変長符号化されて いるので、スクリーンのすべてが周期的に更新される保 証はなく、ある一部が長い時間更新されないこともあ る。結果として、高速再生時の画質は十分とは言えず、 家庭用ディジタルVTRでは受け入れられないことにな る。

【0009】図31は高速再生が可能な従来のピットス トリーム記録装置のブロック構成図である。ここでは、 各トラックの映像エリアを、すべてのATV信号のビッ トストリームを記録するメインエリアと、高速再生時に 画像の再構成に用いるビットストリームの重要な部分 (HPデータ)を記録する複写エリアとに分ける。 高速 再生時は、イントラ符号化プロックのみが有効であるの で、複写エリアにこれを記録するが、さらにデータを削 減するために、すべてのイントラ符号化ブロックから低 域周波数成分を抜き出して、HPデータとして記録す る。図31において、1はビットストリームの入力端 子、2はビットストリームの出力端子、3はHPデータ 40 の出力端子、4は可変長復号器、5はカウンタ、6はデ ータ抜き取り回路、7はEOB (End of Blo ck)付加回路である。

【0010】MPEG2のピットストリームは入力端子 1から入力され、出力端子2からそのまま出力されて、 メインエリアに順次記録される。一方、入力端子1から のピットストリームは可変長復号化器4にも入力され、 MPEG2のピットストリームのシンタックスが解析さ れ、イントラ画像を検出し、カウンタ5にてタイミング

てのブロックの低域周波数成分を抜き出し、さらに、E OB付加回路7でEOBを付加して、HPデータを構成 し、複写エリアに記録する。

【0011】図32は従来のディジタルVTRの通常再 生時と高速再生時の概要を示す図である。通常再生時は メインエリアに記録されているすべてのビットストリー ムが再生され、ディジタルVTRの外にあるMPEG2 復号器に送られる。HPデータは捨てられる。一方、髙 速再生時は、複写エリアのHPデータのみが集められて 復号器に送られ、メインエリアのビットストリームは捨

【0012】次に、メインエリアと複写エリアの1トラ ック上の配置について述べる。図33は一般的な高速再 生時のヘッド走査軌跡図である。テープ速度が整数倍速 で、位相ロック制御されておれば、ヘッドスキャンニン グは同じアジマストラックに同期する。従って、再生さ れるデータの位置は固定される。図において、再生信号 の出力レベルがー6dBより大きい部分が再生されると 仮定すると、一つのヘッドにより網掛けした領域が再生 されることになる。図33では9倍速の例を示してお り、9倍速ではこの網掛け領域の信号読みだしが保証さ れる。従って、HPデータをこのエリアに記録すれば良 い。しかし、他の倍速では、信号読みだしは保証され ず、いくつかのテープ速度で読み出せるようこの領域を 選ぶ必要がある。

【0013】図34は従来の複数の髙速再生速度時のオ ーバラップのエリアを説明する図であり、ヘッドが同一 アジマストラックに同期する3つのテープ速度のスキャ ン領域の例を示す。各テープ速度でスキャンされる領域 には、いくつかの重複領域がある。これらの領域から複 写エリアを選択し、異なるテープ速度でのHPデータの 読みだしを保証する。図34では、4倍、9倍、17倍 の早送りの場合を示しているが、これらのスキャン領域 は、一2倍、一7倍、一15倍の早送りの場合と同じに

【0014】いくつかのテープ速度で、全く同じ領域を ヘッドがトレースするのは不可能である。それは、テー プ速度によりヘッドが横切るトラック数が異なるからで ある。さらに、どの同一アジマストラックからもトレー スできる必要がある。

【0015】図35は従来のディジタルVTRにおける 5倍速と9倍速のヘッド走査軌跡の図である。図では、 5倍速と9倍速の重複領域から領域1、2、3が選択さ れている。同じHPデータを9トラックに繰り返し記録 することにより、HPデータは5倍速、9倍速どちらで も読み出せる。

【0016】図36は従来のディジタルVTRにおける 5倍速再生時の2つのヘッド走査軌跡図である。図から わかるように、テープ速度と同じトラック数に同じHP を発生し、データ抜き取り回路6でイントラ画像のすべ 50 データを繰り返し記録することにより、HPデータは、

同一アジマストラックに同期したヘッドにより、読み出すことができる。したがって、高速再生の最大のテープ速度と同じトラック数に、HPデータの複製を繰り返すことにより、複製HPデータは、いくつかのテープ速度で、正方向、逆方向のどちらでも、読み出しを保証することができる。

【0017】図37は従来のディジタルVTRにおけるトラック配置図であり、メインエリアと複写エリアの例を示す。家庭用ディジタルVTRでは、各トラックの映像エリアは135のシンクブロックから構成されており、メインエリアは97シンクブロック、複写エリアは32シンクブロックとした。この複写エリアは、図34で示した、4、7、17倍速に対応する重複領域を選んでいる。この場合、メインエリアのデータレートは約17、46Mbps、複写エリアは17回同じデータが記録されるので、約338.8kbpsとなる。

[0018]

【発明が解決しようとする課題】従来の家庭用ディジタ ルVTRは以上のように構成されており、上述のように 上記複写エリアに特殊再生用データを何回も重複して記 20 録しているために、特殊再生用データの記録レートが著 しく低く、特にスロー再生、あるいは高速再生において は再生画質が十分に得られないという問題点を有してい た。たとえば、イントラフレームが2枚/秒とすると、 ATV信号のイントラ符号化のみのデータ量は約3Mb ps程度と予測されるが、従来例では約340Kbps しか記録することができず再生画質は非常に劣化する。 【0019】また、特殊再生時に上記特殊再生エリアに 記録されているデータを用いて構成したATV信号のビ ットストリーム (トランスポートパケット) を出力する 30 際、イントラ符号化されたデータのみを出力するため、 例えば、イントラフレームのデータ量が多い場合、トラ ンスポートパケットの伝送過程でトランスポートパケッ トがオーバフローを起こしATVデコーダにおいてシス テムが破綻してしまう場合が発生するという問題点を有 する。また、再生側での特殊再生用メモリのメモリ容量 が必要以上に大きくなるという問題点を有する。

【0020】また、上記SDモードで定義される(以下、SD規格と記す。)ディジタルVTRの1トラック内の映像信号エリア、およびオーディオ信号エリアの誤り訂正符号の構成を図38に示す。SD規格では映像信号エリアの誤り訂正符号として記録方向に(85,77,9)のリードソロモン符号(以下、C1検査符号と記す。)を、垂直方向に(149,138,12)のリードソロモン符号(以下、C2検査符号と記す。)を用いている。また、オーディオ信号エリアの誤り訂正符号として記録方向に映像信号と同様の(85,77,9)のリードソロモン符号(C1検査符号)を、垂直方向に(14,9,6)のリードソロモン符号(以下、C3検査符号と記す。)を用いている。また、記録方向の記録50

単位である1シンクブロック (C1ブロック) を図39 に示す。図39に示すように1シンクブロックは90パ

イトで構成されており、その内先頭の5パイトはシンクパターンとID信号が記録されており、また後ろの8パイトには誤り訂正符号 (C1検出符号)が記録される。 【0021】上述のように、特殊再生時(高速再生、ス

【0021】上述のように、特殊再生時(高速再生、スロー再生、スチル再生時など)、回転ヘッドは記録トラックを斜めに横ぎるため再生信号は各トラックより間欠的に再生される。よって、特殊再生時には図38(a)に示すような誤り訂正プロック(映像データ)を構成することができない。従って、特殊再生時にはC1検査符号による誤り訂正のみ再生データに施す。

【0022】C1検査符号による誤り訂正のみを施した場合、シンボルエラーレートが0.01の場合、誤り検出確率は1.56×10⁻³となり、約8シンクブロックに1個の誤りが検出される事になる。特に特殊再生時には再生出力が安定しないのでシンボルエラーレートが0.01以上になる場合が多々発生する。記録データは可変長符号化が施されているため誤りが発生すると以降の再生データが使用することができなくなり、再生画質の劣化を招く。また、見逃し誤りも7.00×10⁻⁸と非常に発生頻度が高くなる。

【0023】また、特殊再生時に上記特殊再生エリアに 記憶されているデータを用いて構成したATV信号のビットストリーム(トランスポートパケット)を出力する 際、イントラ符号化されたデータのみを出力するため、 例えば、イントラフレームのデータ最が多い場合、トランスポートパケットがオーバフローを起こしATVデコーダにおいてシステムが破綻してしまう場合が発生する という問題点を有する。また、再生側での特殊再生用メモリのメモリ容量が必要以上に大きくなるという問題点を有する。

【0024】本発明は、以上のような問題点を解決するためになされたもので、特にスロー再生、あるいは高速再生時の再生画質を改善するとともに、特殊再生時(高速再生、スロー再生、およびスチル再生時)にATVデコーダ側の制御が通常再生時とまったく変わらないようにインターフェイス制御を行なうことができ、また、高速再生時のメモリ容量を削減し、効率よく高速再生を行うことができるディジタル信号再生装置を得ることを目的とする。

[0025]

【課題を解決するための手段】本発明の請求項1に係るディジタル信号再生装置は、パケットの状態で入力された、フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録されるとともに、上記パケットよりフレームあるいはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが生成さ

れ、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装置において、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用データを分離するデータ分離き段と、入ラを発生の全てのマクロブロックが動きベクトルが 0 で予測設差が 0 であるスライスデータを発生する静止画スライス 離された 1 フレーム、あるいは 1 フィールド分の上記特殊 再生用データを出力した後に、上記静止画スライス発生 手段の出力を所定のフレーム数分出力するように上記静止画スライス発生手段を制御するように構成するものである。

【0026】また、本発明の請求項2に係るディジタル 信号再生装置は、パケットの状態で入力された、フレー ムあるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいは フィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディ ジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録され るとともに、上記パケットよりフレームあるいはフィー ルド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特 殊再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生 成された特殊再生用データが所定の位置に記録されてい る記録媒体を再生するディジタル信号再生装置におい て、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用データを 分離するデータ分離手段と、分離された上記特殊再生用 データを記憶するデータ記憶手段と、スライス内の全て のマクロプロックが動きベクトルが0で予測誤差が0で あるスライスデータを発生する静止画スライスデータ発 生手段を有し、間欠的に再生されてきた再生データより 上記データ分離手段で分離された上記特殊再生用データ を1あるいは複数スライス、および静止画スライスデー タ発生手段の出力用いて1フレーム分のトランスポート パケットを構成するとともに上記トランスポートパケッ トをフィールド、あるいはフレーム間予測モードのパケ ットとし、また上記間欠的に再生された特殊再生用デー タを強制的なイントラフレームのモードとし伝送するよ うにパケットを構成するものである。

【0027】また、本発明の請求項3に係るディジタル信号再生装置は、スチル再生時は、上記静止画パケット生成手段での出力を、通常再生時に再生された上記フレ 40 ームあるいはフィールドの最終データ出力終了後、常に選択するように構成するものである。

【0028】また、本発明の請求項4に係るディジタル 信号再生装置は、高速再生へのモード以降時には、サー ボ系がロックし、かつ上記高速再生エリアより上記特殊 再生用のイントラフレームのデータが再生されるまで、 上記静止画パケット生成手段の出力を選択するように、 上記データ切り換え手段を制御するように構成するもの である。

【0029】また、本発明の請求項5に係るディジタル 50

信号再生装置は、少なくとも逆方向の特殊再生時に上記 制御方式を用いるように構成するものである。

【0030】また、本発明の請求項6に係るディジタル 信号再生装置は、パケットの状態で入力された、フレー ムあるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいは フィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディ ジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録され るとともに、上記<u>パケット</u>よりフレームあるいはフィー ルド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特 殊再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生 成された特殊再生用データが所定の位置に記録されてい る磁気テープを再生するディジタル信号再生装置におい て、再生信号より上記特殊再生用データを分離するデー タ分離手段と、ディジタル信号記録再生装置より出力さ れたデータをデコードし再生画像データを復元する際、 画面上の特定エリアの信号を静止するためのパケットを 生成する特定エリア固定パケット生成手段を有し、特殊 再生時、間欠的に再生されてきたデータを用いて再生画 像を構成する際、上記特定パケット固定手段の出力と、 上記再生データを切り換えて1フレームの上記特殊再生 用データを複数フレームに分けて伝送するように構成す るものである。

[0031]

【作用】本発明の請求項1に係るディジタル信号再生装 置においては、パケットの状態で入力された、フレーム あるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフ ィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジ タルオーディオ信号とがトランスペアレント記録される とともに、上記パケットよりフレームあるいはフィール ド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特殊 再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生成 された特殊再生用データが所定の位置に記録されている 記録媒体を再生するディジタル信号再生装置において、 特殊再生時に、再生信号より上記特殊再生用データを分 離するデータ分離手段と、分離された上記特殊再生用デ 一タを記憶するデータ記憶手段と、スライス内の全ての マクロプロックが動きベクトルが0で予測誤差が0であ るスライスデータを発生する静止画スライスデータ発生 手段を有し、前記データ記憶手段より分離された1フレ ーム、あるいは1フィールド分の上記特殊再生用データ を出力した後に、上記静止画スライス発生手段の出力を 所定のフレーム数分出力するように上記静止画スライス 発生手段を制御するように構成するので、メモリ容量の 削減が行え、回路規模の削減が図れるとともに、ATV デコーダに特殊再生モードを意識させることなく特殊再 生が実現できる。

【0032】また、本発明の請求項2に係るディジタル 信号再生装置においては、パケットの状態で入力され た、フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレー ムあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信

号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレン ト記録されるとともに、上記パケットよりフレームある いはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像 信号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが生成さ れ、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記 録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装 置において、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用 データを分離するデータ分離手段と、分離された上記特 殊再生用データを記憶するデータ記憶手段と、スライス 内の全てのマクロブロックが動きベクトルが0で予測誤 差が0であるスライスデータを発生する静止画スライス データ発生手段とを有し、間欠的に再生されてきた再生 データより上記データ分離手段で分離された上記特殊再 生用データを1あるいは複数スライス、および静止画ス ライスデータ発生手段の出力を用いて1フレーム分のト ランスポートパケットを構成するとともに上記トランス ポートパケットをフィールド、あるいはフレーム間予測 モードのパケットとし、また上記間欠的に再生された特 殊再生用データを強制的なイントラフレームのモードと し伝送するようにパケットを構成するので、高速再生時 20 のメモリ容量の削減を行うことができ、回路規模の削減 を行うことができる。

【0033】また、本発明の請求項3に係るディジタル信号再生装置においては、スチル再生時は、上記静止画パケット生成手段での出力を、通常再生時に再生された上記フレームあるいはフレームの最終データ出力終了後、常に出力するように構成するので、特殊再生用のデータを用いないスチル再生においてもディジタルVTR側に1フレーム分のイントラ情報を蓄えるメモリを設ける必要がなく、高速再生時に用いる静止画パケット生成30手段を用いることにより良好な再生画像を構成することができる。

【0034】また、本発明の請求項4に係るディジタル信号再生装置においては、高速再生へのモード以降時には、サーボ系がロックし、かつ上記高速再生エリアより上記特殊再生用のイントラフレームのデータが再生されるまで、上記静止画パケット生成手段の出力を選択するように、上記データ切り換え手段を制御するように構成するので、モード移行時においても再生画像を乱すことなくスムーズにモード移行を行なうことができる。

【0035】また、本発明の請求項5に係るディジタル 信号再生装置においては、少なくとも逆方向の特殊再生 時に上記制御方式を用いるように構成するので、高速再 生時のメモリ容量の削減を行うことができるとともに、 逆方向再生用に設けるデータの並べ変え用メモリが不要 になり、さらなる回路規模の削減を行うことができる。

【0036】また、本発明の請求項6に係るディジタル 信号再生装置においては、パケットの状態で入力され た、フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレー ムあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信 50

号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレン ト記録されるとともに、上記パケットよりフレームある いはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像 信号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが生成さ れ、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記 録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装 置において、再生信号より上記特殊再生用データを分離 するデータ分離手段と、ディジタル信号記録再生装置よ り出力されたデータをデコードし再生画像データを復元 する際、画面上の特定エリアの信号を静止するためのパ ケットを生成する特定エリア固定パケット生成手段を有 し、特殊再生時、間欠的に再生されてきたデータを用い て再生画像を構成する際、上記特定パケット固定手段の 出力と、上記再生データを切り換えて1フレームの上記 特殊再生用データを複数フレームに分けて伝送するよう に構成するので、高速再生時のメモリ容量の削減を行う ことができる。

12

[0037]

【実施例】

実施例1. 図1は本発明の一実施例であるディジタルV TRの再生系のプロック構成図である。図において、1 9は回転ドラム、20a、および20bは回転ヘッド、 21はヘッドアンプ、22は再生信号よりディジタルデ ータを検出する信号検出回路、23は信号検出回路22 より出力される再生ディジタルデータにディジタル復調 を施すディジタル復調回路、24は上記ディジタル復調 信号よりID信号を検出するID検出回路、25はディ ジタル復調の施された再生信号中に含まれる誤りを上記 C1検査符号(記録方向の誤り訂正符号)を用いて誤り 訂正、あるいは誤り検出する第1の誤り訂正復号回路、 26は通常再生時、C1検査符号で誤り訂正されなかっ たデータ(誤り検出されたデータ、あるいは誤りを見逃 したデータ) に C 2 検査符号 (映像信号の垂直方向に付 加されている誤り訂正符号)を用いて誤り訂正、あるい は誤り検出を行う第2の誤り訂正復号回路、27は第3 のメモリ、28は特殊再生用データに付加されている誤 り訂正符号(以下、C4検査符号と記す。なお、C4検 査符号についての詳細は後で述べる。)を用いて誤り訂 正、あるいは誤り検出を行う第3の誤り訂正復号回路、 29は第4のメモリ、30は第3のメモリ27、あるい は第4のメモリ29より出力される制御信号に基づき静 止画パケットを生成する静止画パケット生成回路、3 1、および32はスイッチ、33はデータの出力端子で ある。

【0038】以下、本実施例1の内容について説明する前にディジタルVTR等に用いられるID信号について簡単に説明する。SD規格で述べられているディジタルVTRのID信号は、トラックナンバー、シンクブロックナンバー等の付加情報、および再生時ID信号中に含まれる誤りを訂正、あるいは検出するための誤り訂正検

出符号が記録される。これは、通常再生時にドロップアウトなどで、数シンクブロックの情報が欠落した際に、ドロップアウト直後、正しく再生されたシンクブロックのデータを上記図38に示す1誤り訂正ブロック内の所定のアドレスに記憶するための補助信号として用いられる。また、高速再生、スロー再生等の特殊再生時には再生シンクブロックのデータのメモリ40(メモリ40の詳細については後述する。)への書き込みアドレス発生の際の基準信号として用いられる。本実施例1では、ID信号として上記トラックナンバー、トラック内のシンクブロックナンバー、および再生時1D信号中に発生する誤りを検出する誤り検出符号が記録されているものとする。

【0039】図2は本発明の一実施例である第3誤り訂 正復号回路28のブロック構成図である。 (なお、第2 の誤り訂正復号回路26も各メモリのサイズなどは異な るが基本的に同一構成をとる。) 図において、40はメ モリ、41は再生データの更新フラグを格納するデータ 更新フラグメモリ、42は上記データ更新フラグメモリ 41を制御する更新フラグメモリ制御回路、43は入力 20 されたデータに誤り訂正を施す誤り訂正回路、44はメ モリ40、データ更新フラグメモリ41、更新フラグメ モリ制御回路42、および誤り訂正回路43を制御する 誤り訂正制御回路、45は再生データの入力端子、46 はID検出回路24より出力されるID情報、及びID 信号の誤り検出フラグの入力端子、47は誤り訂正の施 されたデータの出力端子、48は誤り検出フラグの出力 端子である。なお、上記更新フラグデータの詳細は後述 する。

【0040】図3は本発明の一実施例である誤り訂正回 30 路43のブロック構成図である。図において、50はメ モリ40より読み出されたデータよりシンドロームを生 成した後、シンドロームをもとに再生データ中の誤りを 訂正あるいは検出する誤り訂正コア回路(なお、メモリ 40内に格納されているデータの誤り訂正も誤り訂正コ ア回路50で行なう。)、51は誤り訂正制御回路44 より出力される制御信号に基づき誤り訂正コア回路50 を制御する制御信号を発生する誤り訂正コア制御回路、 52はデータ更新フラグメモリ41より出力されるデー タ更新フラグ位置を記憶する強制イレージャフラグ記憶 40 メモリ、53は第1の誤り訂正復号器25でC1検査符 号による誤り訂正復号(以下、C1復号と記す。) 時に 検出された誤り位置を記憶するC1誤り検出フラグ記憶 メモリ、54はC4検査符号による誤り訂正復号 (以 下、C4復号と記す。)時に検出された誤り位置を記憶 するC4 誤り検出フラグ記憶メモリである。

【0041】55は誤り訂正コア制御回路51より出力 される制御信号に基づき上記強制イレージャフラグ記憶 メモリ52、C1誤り検出フラグ記憶メモリ53、およ びC4誤り検出フラグ記憶メモリ54へのデータの書き

50

込み、およびデータの読みだし制御信号を発生するフラグメモリ制御回路、56は誤りを検出したデータに付加する誤り検出フラグを発生する誤り検出フラグ発生回路、57は誤り検出フラグ発生回路56より出力される上記誤り検出フラグを記憶する誤り検出フラグメモリ40とデータ更新フラグの入力端子、59はメモリ40とデータを路44との制御信号の入出力端子、60は誤り訂正制御回路51より出力される制御信号に基づき、所定のタイミングで誤り検出フラグメモリ57より読み出されたデータを出力する出力端子である。なお、誤り訂正の施された再生データはメモリ40より出力端子47を介して第4のメモリ29へ入力される。

【0042】図4はSD規格に基づく本発明の一実施例 である1トラック内のデータの配置を示す図である。図 5 (a)~(c)には上記SDモード時に用いられる代 表的な回転ドラム19上の回転ヘッド20a、および回 転ヘッド20bの配置を示す。図6は本発明の一実施例 であるデータパケットを示す図であり、図6(a)は入 カビットストリームに含まれるトランスポートパケット を示し、図6(b)は磁気テープ上に記録される記録デ ータパケットを示す。図7は本発明の一実施例であるデ ィジタルVTRの特殊再生用データに付加する誤り訂正 符号の符号構成図である。図8は高速再生時のデータ収 得可能なシンクプロック数を示す図である。図9は本発 明の一実施例であるディジタルVTRのトラック内の特 殊再生用データ記録エリアの配置図、および特殊再生用 データ記録エリアの配置を示す図である。図10は本発 明の一実施例であるディジタルVTRの16倍速(一1 4倍速) データの1誤り訂正ブロックの分割方法を示す 図である。図11は本発明の一実施例であるディジタル VTRのトラックフォーマットを示す図である。以下、 本発明の再生系の動作を説明する前に図4~図11を用 いて本実施例1の記録フォーマットを簡単に説明する。 【0043】記録時、入力されるトランスポートパケッ ト(内容は、ディジタル映像信号、ディジタルオーディ オ信号、さらには映像信号、およびオーディオ信号に関 するディジタルデータ等で構成されている。) は、図6 (a) に示すように4パイトのヘッダ部と184パイト のデータ部とから構成されている。

【0044】一方、SD規格では従来例でも述べたが、1シンクブロックは図39に示すように90パイトで構成されており、その内先頭の5パイトはシンクパターンと1D信号が記録されており、また後ろの8パイトには誤り訂正符号(C1検査符号)が記録される。よって、1シンクブロック内に記憶することができるデータは図に示すように77パイトとなる。従って、本実施例1では、ビットストリームよりトランスポートパケットを図6

(b) に示すように5シンクブロックの記録データブロックに変換し記録するものとする。なお、図において、H1は第1のヘッダ、H2は第2のヘッダである。H1には5シンクブロックの何番目のシンクかを示す識別データ、および特殊再生用データであるか通常再生用のデータであるかを識別するフラグなどが記録される。H2には映像データかオーディオデータか等の識別データなどが記録される。なお、1トラック内のデータの記録エリアは、従来例でも述べたが図4に示すように1トラックあたり映像データを記録するエリアとして149シンクブロック用意されている。その内3ブロックがVAUXデータ記録エリアとして、また11ブロックが誤り訂正符号記録エリアとして、また11ブロックが誤り訂正符号記録エリア(C2検査符号)として設けられている。

【0045】次に、図7~図11を用いて磁気テープ上の特殊再生用データ記録エリアについて説明する。図8には、各高速再生速度に1トラックより収得可能なシンクプロック数を示した。図において、9000rpmシステムとは図5 (a)、および図5 (b)に示すヘッド配置のシステムを示し、4500rpmシステムとは図5 (c)に示すヘッド配置のシステムを示すものとである。図中の各値は10 μ m(なお、SD規格におけるトラックピッチは10 μ mとなっている。)の回転ヘッドを用いて特殊再生を行った際に各再生速度において1本のトラックより再生できるシンクプロック数を示したのである。なお、計算は1トラック(180度相当)のシンクプロック数を186シンクブロックとし、従来例と同様に再生信号の出力レベルが一6dBより大きい部分が得られるものと仮定して算出した。

【0046】図8に示すデータ収得可能なシンクブロック数を考慮して図9(a)に、本実施例1におけるディジタルVTRのトラック内の特殊再生用データ記録エリアの配置を示した。本記録フォーマットは特殊再生用データ記録エリアが4トラック周期で繰り返され、また、各倍速数に対応する特殊再生用データ記録エリアが上記4本のトラック上に設けられている。なお、図中a1、およびa2は2倍速、4倍速、および一2倍速用の特殊再生用データを記録するエリアとして、またc1、およびc2は16倍速、および一14倍速用の特殊再生用データを記録するエリアとして設けられている。また、ATV信号は他のエリア(以下、ATVデータ記録エリアと記す。)に記録されるものとする。

【0047】図9(b)には、各特殊再生用データ記録 エリアに記録されるデータ(シンクブロック数)を示し た。図中同一符号を記したエリアには同一信号が記録さ れるものとする。(例えば、a1中の1のデータはa2 中の1の部分にも記録される。)また、a1、およびa 2エリアに関しては同一データが2度繰り返して記録さ 50 れ、b1、およびb2エリアに関しては同一データが4度繰り返して記録される。また、c1、およびc2エリアに関しては上記誤り訂正符号の付加された特殊再生用データ(1誤り訂正ブロック)を図10に示すように5シンクブロックを単位として4分割し、上側の2つのブロックを8回繰り返し記録した後に下側2つのブロックを8回繰り返して記録する。なお、各特殊再生用データ記録エリアの詳細な磁気テープ上の配置を図11に示す。図中、同一符号を記したエリア(A1, A1', B1, B1', C1, C1'等)には同一の特殊再生用データが記録されることになる。

【0048】また、特殊再生時の動作を図8を用いて簡 単に説明する。9000rpmシステムでは図8より4 倍速においては一つのトラックより62シンクブロック データが再生できるのに対して、4500 r p mシステ ムでは31シンクプロックしか再生することができな い。すなわち、本記録フォーマットでは4倍速再生時、 9000rpmのシステムではa1のトラックに記録さ れている特殊再生用データを全て再生することができる (すなわち、図9 (b) に示す1、2、3、および4の 全ての信号(図中、ECCと記したエリアも含む。)を 再生することができる。)が、4500 r p m システム では9シンクブロック程度再生されてこないため図7に 示す1誤り訂正プロックが構成できない。(すなわち、 図9 (b) 中の1の部分の先頭の数シンクプロックデー タと、4の部分の最後の数シンクプロックデータが再生 されない。) よって、本発明の実施例1に示すディジタ ルVTRではa2部分に4500rpmシステム時に用 いる補助データを記録するように構成している。(45 00rpmシステムでの特殊再生時の1誤り訂正プロッ クの構成方法に関しては隣接して配置された回転ヘッド 2.0bより再生されてるデータを用いて上記1誤り訂正 ブロックを構成する。詳細については本発明の主旨とは 異なるので省略する。)

【0049】以下、記録フォーマットについて説明す る。図6(b)に示すようなシンクプロック単位に合成 されたATV信号のビットストリームはATV信号の記 録エリアに記録される。一方、特殊再生用データはビッ トストリーム中より分離したイントラフレーム(MPE G2のピットストリーム中の、フレーム内、あるいはフ ィールド内符号化(イントラ符号化)されているデー タ) より生成される。本実施例1では予め設定された倍 速数で各々異なるイントラフレームより特殊再生用デー タを生成するものとする。以下、上記図9に示す記録フ オーマットにおける4倍速再生時、8倍速再生時、およ び16倍速再生時のリフレッシュ時間(上記再生速度に おいて、上記特殊再生データ記録エリアに記録されてい るデータを用いて特殊再生画像を構成する際に、再生画 像が更新される最小の時間)を0.5秒すると、各速度 における1フレームを構成する特殊再生画像の符号量は

4倍速再生で約1.32Mbit、8倍速再生で約0.66Mbit、16倍速で0.33Mbit程度となり特殊再生時の各倍速時の再生画質を従来例と比べて向上することができる。以下、各倍速数における符号量を上述の符号量を割り当てたものとして説明する。

【0050】入力されたビットストリームより分離されたイントラ符号化されたデータは、可変長復号が施され、上記符号量になるように各々データ量が削減される。データ量の削減された上記各々のデータは再び合成され、ヘッダ情報等が付加され図6(a)に示すトラン 10スポートパケットが構成される。そして、上記トランスポートパケットを2つ集め同図(b)に示す記録データブロックが構成される。そして、上記記録データブロックを3つ集めて1限り訂正ブロックを構成し、図7に示すC4検査符号を付加した後にC1検査符号を付加する。

【0051】C4検査符号として、本実施例1では(20,15,6)のリードソロモン符号を採用するものとする。本実施例1では特殊再生時、図7に示す特殊再生用の1誤り訂正ブロックを構成して誤り訂正を再生データに施す(C1検査符号により誤り訂正が施されなかったデータに対してC4検査符号による誤り訂正符号を施す)ので、シンボルエラーレートが0.01の場合における、誤り検出確率が1.54×10⁻¹³程度となり、約10¹⁰倍誤り検出確率が改善され実用上問題のないレベルになる。また、見逃し誤りも2.38×10⁻¹⁶程度と実用上問題のないレベルになる。従来例でも述べたように、特殊再生時にはシンボルエラーレートが0.01以上になる場合が多々発生するが誤り率に関する計算結果を見る限り、上記符号構成で実用上問題のないレベルになり良好な特殊再生画像を得ることができる。

【0052】以上をもとに、本実施例1の記録フォーマットを以下に説明する。入力されたATV信号のビットストリームは、上述のように5シンクプロックで2つのトランスポートパケットが構成され、1シンクブロックを単位として上記記録トラック上のATVデータエリア(図4参照、以下、このエリアをメインエリアと記す。)上の特殊再生用データ記録エリア以外のエリアに記録される。

【0053】一方、誤り訂正符号の付加された上記20 40シンクプロックの各々の倍速用の特殊再生用データは図9(a)に示す対応する特殊再生用データ記録エリアに記録される。なお、各倍速数に対応する特殊再生用データは上述のように所定回数繰り返し記録される。具体的には、4倍速再生用データの場合は図9(b)に示すように2回(なお、a1エリアの場合は最初の20シンクプロックで1つの誤り訂正プロックを構成し後半の20シンクプロックでもう1つの誤り訂正プロックを構成する。すなわち、前半の誤り訂正プロックと後半の誤り訂正プロックでは内容は異なる。)、8倍速再生用データ 50

の場合は4回、16倍速再生用データの場合は図10に示すように1段り訂正プロックを前半の10シンクプロックと後半の10シンクプロックとに分け、前半の10シンクプロックのデータを8回繰り返した後に、後半の10シンクプロックのデータを8回繰り返し記録する。【0054】なお、各倍速数に対応する特殊再生用データのリフレッシュについては上述のように所定の周期で行われるものとする。(本実施例1では、4倍速は2秒毎に、8倍速は4秒毎に、16倍速は8秒毎に入力ビットストリームよりイントラ画像を抜き出し特殊再生用画像を更新する。なお、リフレッシュの周期についてはこれに限るものではない。)図11に本実施例1の記録フォーマットを示す。

【0055】以下、上述のような記録フォーマットを有 するディジタルVTRの再生系の動作を図1~図3を用 いて説明する。まずはじめ、通常再生動作について説明 する。通常再生時、磁気テープより回転ヘッド20a、 および20bを介して再生されたデータは、ヘッドアン プ21で増幅された後に信号検出回路22で信号検出が 行われ再生ディジタルデータに変換される。なお、その 際各シンクプロックの先頭に付加されている同期信号を 検出する。信号検出回路22より出力される再生ディジ タルデータはディジタル復調回路23でディジタル復調 が施される。ディジタル復調の施されたデータはID検 出回路24、および第1の誤り訂正復号回路25に入力 される。ID検出回路24では、信号検出回路22で検 出された同期信号を基準にして各シンクプロックの先頭 部分に付加されているID信号を分離し、ID信号に付 加されている誤り検出符号を用いてID信号中に含まれ る誤りを検出する。一方、第1の誤り訂正復号回路25 では、記録方向に付加されている C 1 検査符号をもちい て再生信号中に発生した誤りの訂正、および検出が施さ れる。誤り訂正の施されたデータは第2の誤り訂正復号 器26、および第3の誤り訂正復号器28へ入力され

【0056】第2の誤り訂正復号器26では、上記C1検査符号で誤り訂正されなかったデータ(誤り検出されたデータ、あるいは誤りを見逃したデータ)にC2検査符号(映像信号の垂直方向に付加されている誤り訂正符号)を用いて誤り訂正、あるいは誤り検出を施す(以下、C2復号と記す。)。C2復号の施されたデータは、第3のメモリ27へ入力される。第3のメモリ27では入力されたデータよりATV信号のビットストリームを分離し、上記ビットストリームのみメモリ内に記憶する。(特殊再生用データはこの段階で従来例と同様に捨てられる。)

【0057】一方、第3の誤り訂正復号器28に入力されたデータは、まずはじめ、上記特殊再生用データ記録エリアに記録されている特殊再生用データが再生データより分離され図7に示す1誤り訂正ブロックが構成され

る。なお、特殊再生用データ記録エリアの分離はシンクプロック中のID信号中に記録されているシンクプロックナンバーによりトラック上での特殊再生用データ記録エリアの位置を検出し、シンクプロック内のヘッダを検出することにより特殊再生用データであるか通常のATV信号のビットストリームであるかを判別する。

【0058】上記1誤り訂正ブロックのデータが構成されると、第3の誤り訂正復号器28では、上記C1検査符号で誤り訂正されなかったデータ(誤り検出されたデータ、あるいは誤りを見逃したデータ)にC4検査符号(特殊再生用データの垂直方向に付加されている誤り訂正符号)を用いて誤り訂正、あるいは誤り検出を施す。C4復号の施されたデータは、第4のメモリ29へ入力される。なお、第3の誤り訂正復号回路28の動作の詳細については高速再生時の動作を説明する際に説明をする。

【0059】なお、本実施例1では、特殊再生用データのC4検査符号の最小距離とオーディオデータのC3検査符号の最小距離を同一に設計している。これは、ATV信号の音声信号は従来例でも述べたようにATV信号のビットストリーム中にディジタル映像データとともに送されてくるため、オーディオ信号エリアには記録されず映像信号エリアに映像信号と一緒に記録されることになる。従って、ATV信号を記録したディジタルVTRを再生する場合にはオーディオ信号用の誤り訂正復号回路が使用されていないことになる。本実施例1では、上述のようにC4検査符号の最小距離とC3検査符号の最小距離を同一にすることにより第3の誤り訂正復号器28をオーディオ信号の誤り訂正復号器と共用して用いることにより回路規模の削減を図る。

【0060】第4のメモリ29では入力された誤り訂正の施された特殊再生用データをメモリ内に記憶する。通常再生時はスイッチ32は常に第3のメモリ27の出力を選択するように構成されており、第3のメモリ27で188バイトのパケット情報に復元されたATVのビットストリームが出力端子33より出力される。

【0061】次に、スチルモードについて説明をする。スチル再生は、通常再生中にスチルモードに移行する場合と、停止状態からスチルモードを選択する場合の2つのケースがある。まず始め、通常再生動作からスチルモードに移行する場合について述べる。通常再生からスチルモードを選択すると、再生データはストップし第3のメモリ27、および第4のメモリ29にはデータが入力されなくなる。よって、スチルモード信号が入力されなくなる。よって、スチルモード信号が入力されなくなる。よって、スチルモード信号が入力されると第3のメモリ27では、再生信号よりATV信号の再生データのフレームデータの終了を検出する。これは、イントラフレームでも、予測フレームでもよい。上記フレームデータの終了を検出すると第3のメモリ27は、フレームデータの終了検出信号を静止画パケット生成回路30へ出力する。なお、本実施例1では上記フレーム50

データの終了を第3のメモリ27の出力で検出するものとする。

【0062】静止画パケット生成回路30では上記フレ ームデータの終了検出信号が入力されると静止画像であ ることを示すトランスポートパケットを生成する。以 下、具体的な説明を始める前にMPEG2で規定される 1フレームの画像データの構成について簡単に述べる。 【0063】MPEG2では8ライン×8画案のDCT ブロックを髙能率符号化時の処理の最小単位としてい る。そして、上記DCTプロックを複数プロック集めマ クロブロックを構成する。マクロブロックは動きベクト ルを検出する単位となっている。スライスとはこのマク ロブロックを複数ブロック集めて構成される。また、M PEG2では、上記スライスをマクロプロックの同一水 平ブロック内のデータで構成するように定義されてお り、その中に含まれるマクロプロック数については限定 していない。なお、ATV信号におけるマクロプロック は輝度信号のDCTプロックが4個(16ライン×16 画案)と、それと画面上の同一位置にある2つの色差信 号のDCTブロック (8ライン×8画素) が各1個ずつ で構成される。ATV信号では画像データが4:2:0 の形式で送られてくる。(詳細はMPEG2の規格費を (照给

【0064】上記のことを考慮して、静止画パケット生成回路30より出力される上記静止画像であることを示すトランスポートパケットの内容を説明する。具体的には、本実施例1では上記マクロブロック内のデータが助きベクトルが0で予測誤差信号が0であるトランスポートパケットを複数ブロック集めスライスデータを生成し、このスライスデータを1スライス、あるいは複数スライス集めトランスポートパケットを生成する。(以下、このトランスポートパケットを静止画パケットと記す。)また、静止画パケット生成回路30では、ATVデコーダでのフレーム周期が合うように上記静止画パケットとともにノーデータを示すパケットを生成し、これら2つのパケットを組み合わせてATVデコーダでのフレーム周期が合うようにトランスポートパケットを生成する。

【0065】本実施例1ではその一実施例としてスライス内に属するすべてのマクロブロックの動きベクトルが0で、上記マクロブロック内のすべてのDCTブロック内のデータがすべて0(すなわち、DCデータが0で、ACデータがEOB(エンドオブブロック)のみで構成される。)であるスライスを1つあるいは複数個集めては成したトランスポートパケットを示すものとする。また、ノーデータパケットとは、ATV信号のビットストリームで定義されているトランスポートパケットで、このパケット情報は伝送情報としては意味を持っていないパケットであることを意味するパケットである。なお、ノーデータパケットはトランスポートへッダ部分で定義

すれば以降に続くトランスポートパケット内のデータは ATVデコーダでのデコード時には無視される。すなわ ち、静止画パケット発生回路30ではトランスポートパ ケット内のデータ部分は常に上述の静止画パケットの情 報を発生しておき、出力の切り換えをトランスポートへ ッダの所定位置に付加され伝送されるノーデータパケッ トか否かを判断するヘッダ部を切り換え生成する。これ により、静止画パケット生成回路30の回路規模の削減 が図れる。

【0066】スイッチ31では、スチルモード信号が入りされると静止画パケット生成回路30の出力を選択する。また、スイッチ32は、第3のメモリ27より出力される上記ATV信号のフレームデータの終了信号に基づきスイッチ31の出力を選択するように制御する。なお、本実施例1では上記フレームデータの終了を第3のメモリ27の出力データより検出したがこれに限るものではなく、例えば、第3のメモリ27の入力で検出し、所定最遅延して上記静止画パケット生成回路30、およびスイッチ32を制御しても同様の効果を奏する。また、上記データ切り換えタイミングをイントラフレームの最終パケットを検出した位置で切り換えても良いことはいうまでもない。(イントラフレームで静止画像を構成すると再生画像の画質がインターフレームのデータで構成するよりも若干よいので効果がある。)

【0067】次に、停止状態からスチルモードを選択する場合について述べる。停止状態では、正しいデータがATVの受像機(デコーダ)側へ伝送されていないので、この状態でスチルモードを選択した場合には、一度再生して、1 画面分のデータをATVの受像機側に送った後、上述の要領で上記スイッチ31、32、および静止がパケット生成回路30を制御し、テープを停止すればよい。なお、この場合は、第3のメモリ27では、イントラフレームのデータの終了位置を検出し、上記フレームデータの終了信号を出力するように制御する。これは、インターフレームのフレーム終了信号を検出しても動きベクトルと、予測誤差成分しか伝送されていないため再生画像を構成することができない為である。

【0068】なお、上記実施例1ではスチル再生用のデータとして通常再生時に用いるATV信号を用いたがこれに限るものではなく、第4のメモリ29に記憶されている特殊再生用データを用いて同様の制御を行なっても同様の効果を奏する。(スチルモード信号が入力されるとスイッチ32はスイッチ31の出力を選択する。一方、スイッチ31は、第4のメモリ29より出力されるフレームデータの終了を検出後、静止画パケット生成回路30の出力を選択する。)特に、上記通常再生用に用いるATV信号中に誤りが検出された場合、上記特殊再生用データを用いることにより良好なスチル再生を実現できる。なお、本実施例1ではスチル再生時には記録データ量のいちばん多い2倍速、4倍速、および一2倍速50

再生時に用いる特殊再生用データ記録エリアより再生されたトランスポートパケットのデータを出力するように構成するものとする。(よって、通常再生時はスチル再生時に用いるデータを復号すればよいので、第3の誤り訂正復号回路28では上記2倍速、4倍速、およびー2倍速再生時に用いる特殊再生用データ記録エリアのみ復号するように構成してもよい。)以上の構成により、ATVデコーダ側にスチル再生を実現できるとともに、再生信号中に誤りが検出された場合は、上記特殊再生データ記録エリアに記録されているデータを用いることができる。上記により、本実施例1では、第3のメモリ27のメモリなスチル再生を実現することができる。上記に対応により、本実施例1では、第3のメモリ27のメモリなができる。(なお、従来では、イントラフレームの1フレーム分の

(なお、従来では、イントラフレームの1フレーム分の メモリ容量を必要とした。)

【0069】次に、高速再生時の動作を説明する。な お、本実施例1では図5 (a) に示す回転ヘッドの構成 の場合について説明する。図12は本発明の一実施例で ある2倍、4倍、8倍、および16倍速再生を行った場 合の回転ヘッド20aの走査軌跡図である。なお、図1 2に示す回転ヘッド20aの走査軌跡は図5(b)に示 す回転ヘッドの構成でも同一の軌跡をとる。(しかし、 回転ヘッド20bに関してはヘッド配置が異なるため全 く違う軌跡になる。) 図13は本発明の一実施例である ディジタルVTRのトラッキング制御動作を説明するた めの動作説明図である。まず始めに、本実施例1におけ る高速再生時のトラッキング制御方式について図12、 および図13を用いて説明する。高速再生時は、上述の ように間欠的にデータが再生される。また、各々の再生 速度において1本のトラックから再生できるシンクプロ ック数は図8に示すようになる。

【0070】よって、効果的に特殊再生用データを収得するためには、各倍速数において上記特殊再生用データが記録されているエリアの中心で再生出力が最大になるように回転ヘッド20aのトラッキングを制御すればよい。図13(a)~(c)に各再生速度における回転ヘッド20aのトラッキング制御ポイントを示した。なお、本実施例1に示す記録フォーマットでは9000 rpmシステムでは回転ヘッド20bより再生されてくるデータを用いなくても図7に示す1誤り訂正ブロックのデータを構成することができるので図12では回転ヘッド20bの走査軌跡に関しては省略した。

【0071】以上のことを踏まえて、高速再生時の再生系の動作を図1~図3、図12、および図13を用いて説明する。高速再生のモード信号が入力されるとスイッチ32はスイッチ31の出力を選択する。(なお、スイッチ切り換えの細かいタイミングについては後述する。)回転ヘッド20a、および20bを介して間欠的

に再生されてくる再生データはヘッドアンプ21で増幅

された後に信号検出回路22で再生ディジタルデータに 変換され、ディジタル復調回路23でディジタル復調が 施される。信号検出回路22で同期信号の正しく検出さ れたデータはID検出回路24、および第1の誤り訂正 復号回路25へ入力される。ID検出回路24では、信 号検出回路22で検出された同期信号を基準にして各シ ンクブロックの先頭部分に付加されているID信号を分 離し、ID信号中に付加されている誤り検出符号を用い てID信号中に含まれる誤りを検出する。

【0072】一方、第1の誤り訂正復号回路25では、 記録方向に付加されている C 1 検査符号をもちいて再生 信号中に発生した誤りの訂正、および検出が施される。 (C1復号) 誤り訂正の施されたデータは第3の誤り訂 正復号器28へ入力される。なお、第1の誤り訂正復号 回路25の出力は、第2の誤り訂正復号回路26にも入 力されるが上述のようにデータが間欠的に再生されるた めC2復号が行えず、またトランスポートパケットを生 成することができないので、本実施例1では高速再生時 にはC2復号動作は行なわないものとする。以下、第3 の誤り訂正復号回路28の動作を説明する前に図7、あ 20 るいは図38に示す積符号形式の誤り訂正符号の一般的 な誤り訂正復号アルゴリズムを簡単に説明する。図14 はディジタルVTRに用いられる一般的なC1復号アル ゴリズムを説明する図である。図15はディジタルVT Rに用いられる一般的なC4復号アルゴリズムを説明す る図である。一般に、C2復号、およびC3復号アルゴ リズムも最小距離、あるいは符号長が異なるだけで図1 5に示すC4復号アルゴリズムと同一のアルゴリズムで 復号される。

【0073】データが再生されると、まず初めC1検査 30 符号を用いて再生信号中に発生した誤りの訂正をC1検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで行う。図14にC1復号のアルゴリズムを示す。まず始めC1復号が開始されるとディジタル復調回路23より出力されるデータを用いてシンドロームが生成される。シンドロームの生成が終了すると生成されたシンドロームを用いて誤り位置、および数値の算出が行なわれる。誤り位置、および数値の算出が行なわれる。誤り位置、および数値の算出が行なわれる。誤り位置、および数値の算出が行なわれる。誤り位置、および数値の算出結果、誤り個数が4個以下の場合は誤り訂正が施され、誤り個数が4個以上と判断された場合には誤り検出フラグが出力される。(以下、上記誤り検出フラグをイレージャフラグと記す。)なお、本実施例1ではC1検査符号の最小距離が9であるので最大4個の誤りまで訂正を行う。

【0074】C1検査符号で誤り訂正が行えなかった誤りは、C4検査符号を用いて誤り訂正が施される。本実施例1におけるC4検査符号による誤り訂正はC1検査符号により検出された誤りに対しては消失訂正(以下、イレージャ訂正と記す。)を行うとともに、C1検査符号による見逃しに対しては誤り訂正を行うものである。以下、図15に示す復号アルゴリズムをもとにC4復号 50

ついて説明する。

【0075】図7に示す1誤り訂正プロックのデータが メモリ40内に構成されるとまず初め、入力データを用 いてシンドロームが生成されると同時に、C1検査符号 により検出された上記イレージャフラグをもとにイレー ジャ数がカウントされる。イレージャ数がC4検査符号 の訂正能力以下の場合(本従来例のC4検査符号の最小 距離は6となっているため、最大5個のイレージャまで 訂正ができる。) は上記生成されたシンドロームをもと に、修正シンドロームを求めてC1検査符号により検出 された誤りに対してイレージャ訂正を行う。(なお、消 失訂正の方法は、復号アルゴリズムにより異なるので、 ユークリッド復身以外のアルゴリズムを用いる場合は、 修正シンドロームを求めずシンドロームとイレージャ位 置により他の方法で消失訂正を行うものとする。) その 際、C1検査符号による見逃し誤りに関しても誤り訂正 能力の限界まで誤り訂正を行う。一方、上記C1検査符 号により検出されたイレージャ数が訂正能力を越えてい た場合は修正シンドロームを求めずそのまま誤り訂正を C4検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで(最大2個 の誤りの訂正を行う。)行う。これは、C1検査符号に より検出された誤りが空イレージャ(C1検査符号によ り誤り検出されたが実際は正確な値である場合)である 確率が高いため誤り訂正を行うことが可能となる。

【0076】上記、図14、および図15に示す復号アルゴリズムを用いて誤り訂正、および検出を行った際の問題点を特に顕著に現われる高速再生時を例にして説明する。図34に示すように高速再生時には再生データは間欠的に再生される。再生されたデータはまず始め、第1の誤り訂正復号回路25で図14に示す復号アルゴリズムにしたがいC1復号が施される。

【0077】一方、1D検出回路24では信号検出回路 22より出力される同期信号の検出結果に基づき ID信 号を検出するとともに I D 信号中に付加されている誤り 検出符号を用いてID信号中の誤りを検出する。そし て、検出されたID信号を用いて上記特殊再生用データ を分離して図7に示す1誤り訂正プロックを構成する。 具体的には、メモリ40への書き込みアドレスを、ID 信号に付加されているトラックナンパー、およびシンク ブロック(C1ブロック)ナンバーに基づき発生する。 【0078】一般に、図7に示すように記録方向を含む 2 方向以上の異なる方向に誤り訂正符号の付加されたデ ータに誤り訂正を施す場合、記録方向とは異なる方向の 誤り訂正を行なう際、1誤り訂正プロックのデータを一 旦メモリ等の記憶案子に記憶した後に、データの読みだ し方向を変えて誤り訂正を行なう必要がある。その際、 ID信号に誤りが検出された場合、C1ブロックのデー タ (以下、誤り訂正の説明においては1シンクプロック をC1ブロックと記す。) は第3の誤り訂正復号回路2 8中のメモリ40へはデータは書き込まない。これは、

間欠的に再生されたデータを合成して1誤り訂正ブロックを構成する場合、通常再生とはことなりID信号の連続性が保証されていない。また、上記ID信号中に誤りの検出された上記C1ブロックのデータを前C1ブロックのIDデータを用いてアドレスを推定して発生させるような場合、例えば、前スキャンニング期間でIDエラー無しとして、メモリ40内に書き込まれたデータを上書きし、誤ったデータをメモリ40内に書き込んでしまう場合が発生するためである。

【0079】上記要領で、メモリ40内に構成された図 107に示す1限り訂正プロックは、図15に示す復号アルゴリズムに基づきC4復号が施される。C4検査符号により限り訂正、および検出されたデータはC4、あるいはC1検査符号で検出された誤り検出フラグが付加され、誤り訂正符号を除く有効ディジタル映像信号がメモリ40より読み出される。

【0080】高速再生時は、上述のようにメモリ40へ の掛き込みを制御するので、ID信号中の誤り検出符号 で誤り検出されたデータはメモリ40には書き込まれな い。よって、1 誤り訂正ブロックを構成する際に I D信 20 号中に誤りが検出されメモリ40内に書き込まれなかっ たC1プロックが発生する。このとき、メモリ40内の 上記C1プロックを記憶するアドレスには前回、あるい は前々回に書き換えられた誤り訂正の施されたデータが 記憶されている。この誤り訂正ブロックに誤り訂正を施 す際、上記C1プロックのデータは、更新されていない ためC1ブロック内のすべてのデータが誤っているにも 係わらずC1検査符号による誤り訂正を施した結果、誤 り無しと判断される。これは、C1符号による誤り検出 フラグがリセットされているために発生する。また、メ モリ40内に記憶されている上記費き換えられていない C1ブロックのデータに再びC1復号を施しても前回、 あるいは前々回の誤り訂正時に誤り訂正が施されている ために誤りを検出することができない。このC1ブロッ クのデータは、C4検査符号による誤り訂正を施す際C 1検査符号による見逃し誤りとなる。 (特に、メモリ4 0内に上記 I D情報をもとにC1ブロックのデータを掛 き込み、書き込まれたC1ブロックのデータに対してC 1 復号を行なうような制御を行なう場合は、この現象が 顕著に現われる。)

【0081】上述のように、C1検査符号による見逃し 誤りを含む状態でC4検査符号による誤り訂正を行なう ような場合、C4検査符号による誤り訂正能力を最大限 発揮できないばかりかC4復号による見逃し誤り(誤訂 正を含む。)が多くなり、再生画質に与える影響も多大 である。特に上述に示したような家庭用ディジタルVT Rの場合、記録時、映像信号に高能率符号化が施されて いるため、1シンボルの見逃し誤りが上記複数個のDC Tブロックのデータに伝搬し画質を劣化させてしまう。 従って、再生データ中の誤りは確実に訂正、あるいは検 50 出する必要がある。

【0082】以上のことを考慮して本実施例1の誤り訂正符号の復号アルゴリズムを図16、および図17に示す。図16には、本実施例1のデータ更新フラグのセットを行なう際のアルゴリズムを示した。図17には本実施例1の記録方向とは異なる方向(本実施例1では垂直方向)の誤り訂正符号を用いた誤り訂正復号(C4復号)アルゴリズムを示した。なお、C1復号アルゴリズムは上記図14に示すものと同様であるものとする。

【0083】以下、本実施例1の誤り訂正復号アルゴリ ズムを図16、および図17を用いて説明する。まずは じめ、図16を用いて本実施例1のデータ更新フラグの アルゴリズムを説明する。回転ヘッド20より間欠的に 再生されてきたC1ブロックのデータはまず初めID信 号が分離される。分離された I D信号は記録時にあらか じめ付加されている誤り検出符号を用いて誤り検出が施 される。誤り検出の結果ID信号中に誤りが無いと判断 されたC1プロックのデータは第1の誤り訂正復号回路 25でC1復号が施された後に、ID信号より分離され たトラックナンバー、およびラインナンバーに基づき特 殊再生用データエリアが分離されメモリ40内の所定の アドレスへ書き込まれる。メモリ40へ上記C1プロッ クのデータを書き込む際、データ更新フラグをデータ更 新フラグメモリ41の所定のアドレス(ID信号より分 離したアドレス) へ掛き込む。本実施例1では更新され たС1ブロックについてはデータ更新情報として"0" をデータ更新フラグメモリ41へ書き込むものとする

(図16参照)。なお、データ更新フラグメモリ41は 1誤り訂正ブロックの復号が終了する(C1復号、およびC4復号)とメモリ内のデータ更新情報がリセットされすべて未更新情報となる。(すなわち、すべて"1"がメモリ内に書き込まれる。)

【0084】ID検出回路24でID信号中に誤り無し と判断されたC1プロックのデータは、第1の誤り訂正 復号回路25で、図14に示すC1復号アルゴリズムに 基づきC1復号が施される。(C1復号動作は上述の動 作と同一であるので説明は省略する。)上述の要領で、 C1復号の施されたデータは第3の誤り訂正復号回路2 8へ入力される。第3の誤り訂正復号回路28ではID 検出回路24より出力されるID信号の誤り検出結果に 基づき上記C1ブロックのデータのメモリ40への書き 込みを制御する。以下、メモリ40、およびデータ更新 フラグメモリ41の制御方法について簡単に説明する。 ID検出回路24で検出されたID信号、および誤り検 出結果は誤り訂正制御回路44へ入力される。誤り訂正 制御回路44ではID信号中に誤りが検出されなかった C1プロックのデータに対しては、ID信号に付加され ているトラックナンバー情報、およびシンクプロックナ ンパー情報をもとにメモリ40、およびデータ更新フラ グメモリ41への上記C1プロックのデータ、およびデ ータ更新フラグの書き込み制御信号、および書き込みタイミング信号を発生する。(なお、データ更新フラグメモリ41の制御信号は上記誤り訂正制御回路44で発生した上記書き込みタイミング信号、およびID情報をもとに更新フラグメモリ制御回路42で発生するものとする。)メモリ40では、ID信号より検出された上記情報を用いて誤り訂正制御回路44で発生した書き込み制御信号にしたがいメモリ40内の所定のアドレスへ上記C1ブロックのデータを書き込む。同様に、データ更新フラグメモリ41にはデータ更新フラグ(上述のように"0")が記憶される。なお、C1復号時に検出された誤り検出フラグも後述するC1誤り検出フラグ記憶メモリ53内の所定のアドレスへ記憶される。

【0085】一方、ID信号中に誤りの検出されたC1ブロックのデータはメモリ40内に沓き込まずそのまま破棄される。よって、データ更新フラグメモリ41、および上記C1誤り検出フラグ記憶メモリ53へのフラグのセットも行なわれない。なお、C1復号の結果誤りの検出されたデータは、上記ID情報をもとに誤り検出フラグを誤り訂正回路43中のC1誤り検出フラグ記憶メモリ53中の所定のアドレスに記憶する。なお、本実施例1では、C1復号時誤りの検出されたデータもメモリ40へ書き込むものとする。

【0086】上述の要領でC1復号の施された1誤り訂 正プロックのデータがメモリ40で合成されると誤り訂 正制御回路44では更新フラグメモリ制御回路42ヘデ ータ更新フラグの読みだし開始信号を出力する。以下、 更新フラグメモリ制御回路42では上記データ更新フラ グ読みだし制御信号が入力されるとデータ更新フラグメ モリ41の先頭のデータより逐次データを読みだす。デ ータ更新フラグメモリ41より読みだされた、上記デー タ更新フラグについては強制イレージャフラグ記憶メモ リ52内に記憶される。その際、上記未更新フラグ数 (強制イレージャフラグ数) がカウントされる。なお、 C1検査符号による誤り検出フラグ数もC1復号時にカ ウントされるものとする。なお、以下、上記C1ブロッ クの未更新フラグ情報を上記C1検査符号により検出さ れた誤りを示すイレージャフラグと区別するために、便 宜上強制イレージャフラグと記す。

【0087】図18は本発明の一実施例であるディジタルVTRのC4復号アルゴリズムを説明するための動作説明図であり、上記イレージャ数のカウント方法を図18に示す誤り訂正ブロックを例にとって説明する。図18(b)、および(c)に示す例の場合、C1復号で検出された誤りは2ブロック、強制イレージャは3ブロック存在することになり計5ブロックがイレージャフラグ数としてカウントされる。なお、強制イレージャフラグがセットされているC1ブロックで誤り検出フラグがセットされている場合については1つのC1ブロックで誤りが検出されたものとしてイレージャ数をカウントす

•

【0088】次に、上記イレージャフラグ数を所定数 n (本実施例1では n = 6) と比較し n 以上の場合 (本実施例1では従来例と同様に C 4 復号でのイレージャ訂正は C 4 検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで行なうものとし、5イレージャまでイレージャ訂正を行なうものとする。)、上記強制イレージャ数を所定数 R (本実施例1では R = 6) と比較し R 以上の場合 C 4 復号を行なわず誤り訂正動作を終了する。

【0089】これは、上述のように強制イレージャフラグの立つC1ブロック内のデータはすべて誤りであるため、図15に示すようにC4復号の際上記イレージャフラグを無視して誤り訂正を行なっても、C4検査符号の持つ誤り訂正能力(2誤りまで訂正が可能)以上の強制イレージャ数については誤り訂正を行うことができない。また、無理にC4検査符号を用いて誤り訂正を行なった場合、全てのブロックに誤り検出フラグが付加されるため、C1復号で誤り訂正されたデータについても誤りとして出力されることになるばかりでなく、誤訂正を引き起こす確率も高くなる。よって、本実施例1では強制イレージャ数がR以上の場合誤り訂正動作を強制的に終了させる。

【0090】一方、強制イレージャフラグの数がR未満の場合(イレージャフラグの数がn以上)は図17に示すアルゴリズムに従いC4復号を行なう。(なお、本実施例1では図17に示すように強制イレージャは消失として誤り訂正を行なう。)同様にイレージャ数がn未満の場合も図17に示すようにC4検査符号による誤り訂正を行なう。なお、C4検査符号による誤り訂正についての詳細は後述する。

【0091】1誤り訂正プロックのC4復号が終了する と更新フラグメモリ制御回路42は、上記データ更新フ ラグメモリ41内のデータ更新フラグをリセットする。 具体的にはデータ更新フラグメモリ41内の所定のアド レスに"1"を書き込みにいく。データ更新フラグメモ リ41のリセット終了後、C1検査符号による誤り検出 フラグ、C4検査符号による誤り検出フラグ、および強 制イレージャフラグを用いて誤り検出フラグを発生し、 1 誤り訂正プロックの誤り訂正動作を終了する。なお、 上記データ更新フラグメモリ41のリセットタイミン グ、および誤り検出フラグのセットのタイミングは上述 のタイミングに限るものではない。また、誤り訂正回路 43内の上記C4誤り検出フラグ記憶メモリ54、C1 誤り検出フラグ記憶メモリ53、および強制イレージャ フラグ記憶メモリ52のリセットは誤り検出フラグセッ ト後行なうものとする。

【0092】以上のことをふまえ、図16、および図17に示す復号アルゴリズムを用いた場合の高速再生時の再生系の動作を図1~図3、図16、および図17を用いて説明する。上述のように、高速再生のモード信号が

入力されるとスイッチ32はスイッチ31の出力を選択する。回転ヘッド20a、および20bを介して間欠的に再生されてくる再生データはヘッドアンプ21で増幅された後に信号検出回路22で再生ディジタルで回路が施される。なお、信号検出回路22では同期信号の近しく検出回路22では同期信号の正しく検出されたデータはID検出回路24、および第1の誤り訂正復号回路25へ入力される。ID検出回路24では、上記同期信号を用いて再生信号よりID信号を分離し、ID信号中に付加されている誤り検出符号を用いてID信号中に含まれる誤りを検出する。

【0093】一方、第1の誤り訂正復号回路25では、 ID検出回路24より出力されるIDエラー情報 (ID 信号中の誤りの有無)に基づきC1復号を行なう。本実 施例1では、髙速再生時、IDエラーの検出されたC1 ブロック(ID信号中に誤りの検出されたC1ブロッ ク)のデータについてはC1復号を行なわないものとす る。(本実施例1では、高速再生時にIDエラーを検出 したC1ブロックのデータに関してはC1復号を行なわ 20 ない。これは、高速再生時は複数のトラックを横切って データを再生するため、再生されてくるC1ブロックの 周期がトラックジャンプの際に不連続になり制御が破綻 する可能性がある。これを防止するためIDエラーを検 出したC1ブロックのデータに関してはC1復号を止め る。なお、上記破綻をおこさないための保護回路を追加 すればIDエラーを検出したプロックに対してC1復号 を施しても良いことはいうまでもない。) IDエラーの 検出されなかったC1ブロックのデータに関しては図1 4に示す復号アルゴリズムに基づきC1復号が施され る。C1復号の施されたデータは第3の誤り訂正復号器 28へ入力される。なお、上述に示すように、高速再生 時はC2復号を行なわない。

【0094】次に、C1復号の施されたC1ブロックのデータのメモリ40への書き込み、およびデータ更新フラグのデータ更新フラグ41の書き込みについて図16を用いて簡単に説明する。IDデータ検出回路24でIDエラーが検出されたC1ブロックのデータは上述のようにメモリ40へ書き込まない。よって、次の同期信号が検出されるまでメモリ40、およびデータ更新フラグ 40メモリ41は待機状態になる。

【0095】一方、IDデータ検出回路24でIDエラー無しと判断されると、更新フラグメモリ制御回路42ではID信号(トラックナンバー、およびC1ブロックナンバー)をもとにデータ更新フラグメモリ41の所定のアドレスにデータ更新フラグをセットする。(本実施例1では、"0"をデータ更新フラグメモリ41へ書き込む。) それと同時に、誤り訂正制御回路44では、ID信号をもとにメモリ40への書き込みアドレスを発生しC1復号の施されたC1ブロックのデータをメモリ450

0内の所定のアドレスへ書き込む。以上の動作を、図7に示す1誤り訂正ブロックのデータが合成できるまで繰り返す。なお、C1復号の際に検出された誤りはID情報の指し示すC1誤り検出フラグ記憶メモリ53内の所定のアドレスに書き込まれる。その際、C1符号による誤り検出フラグ数が誤り訂正回路43内でカウントされる。

【0096】図7に示す1誤り訂正ブロックのデータがメモリ40内に構成されるとまず初め、上述のようにデータ更新フラグメモリ41よりデータ更新フラグが読みだされ、強制イレージャフラグ記憶メモリ52に記憶される。その際、強制イレージャフラグ数がカウントされる。データ更新フラグの読みだしが終了すると、誤り訂正コア回路50では上記強制イレージャフラグ数とC1 誤り検出フラグ数が加算されイレージャ数が求められる。

【0097】誤り訂正コア制御回路51では上記イレージャ数に応じてC4復号の復号アルゴリズムを決定する。図17を用いてC4復号アルゴリズムを説明する。上記イレージャフラグ数が入力されると誤り訂正コア制御回路51では、上記イレージャフラグ数を所定数 n (n=6)と比較する。そして、上記イレージャフラグ数が n未満の場合(本実施例1では従来例と同様にC4復号でのイレージャ訂正はC4検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで行なうものとし、5イレージャまでイレージャ訂正を行なうものとする。)上記強制イレージャフラグ、及びC1誤り検出フラグをイレージャとしてイレージャ訂正を行なう。その際に、C1復号時の見逃し誤りをC4検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで行なう。

【0098】次に、上記イレージャフラグ数がn以上の場合、上記強制イレージャ数を所定数R (本実施例1ではR=6)と比較しR以上の場合C4復号を行なわず誤り訂正動作を終了する。

【0099】一方、強制イレージャフラグの数がR未満の場合(イレージャフラグの数がn以上)は強制イレージャ数を再度所定数P(P=4)と比較しP以上の場合は上記強制イレージャフラグのみをイレージャとして消失訂正を行なう。なお、その際にはC1復号時の見逃し誤りに対しては誤り訂正を施さない。一方、強制イレージャ数がP未満の場合は強制イレージャフラグのみをイレージャとしてイレージャ訂正を行なう。この場合は、C1復号の際の見逃し誤りについてもC4検査符号の持つ誤り訂正能力の限界まで誤り訂正を行なう。

【0100】一方、誤り訂正コア制御回路51ではイレージャ数の算出が終了すると誤り訂正制御回路44にデータリクエスト信号を出力する。誤り訂正制御回路44は上記データリクエスト信号が入力されるとメモリ40からのデータの読みだしアドレス、および制御信号を発生する。メモリ40より読みだされたデータはまずはじ

32

め誤り訂正コア回路50でシンドロームが生成される。シンドロームの生成が終了すると復号アルゴリズムに基づき修正シンドロームを生成し、誤り位置、および数値を算出する。誤り位置、および数値の算出が終了すると誤り訂正コア回路50は上記誤り位置の算出結果を誤り訂正コア制御回路51へ出力する。なお、実施例1ではユークリッドアルゴリズムを用いて復号を行う場合を考えているので、消失訂正の際は修正シンドロームを求めているが、他のアルゴリズムの場合は、修正シンドロームを生成せず、シンドロームと消失位置により消失訂正 10を行う。

【0101】誤り訂正コア制御回路51は上記誤り位置の算出結果が入力されると誤りデータ読みだしリクエスト信号とともに誤り位置データを誤り訂正制御回路44では、誤り位置データの指し示すアドレスに記憶されている誤ったデータをメモリ40より読みだす。誤り訂正コア回路50ではメモリ40より読み出された誤ったデータに上記誤り数値を加算することにより誤り訂正を施す。誤り訂正の施されたデータはメモリ40内の上記誤り位置の指し示す所定のアドレスへ再び書き込まれる。以上の動作を、検出されたデータはC4誤り検出フラグ記憶メモリ54内の所定のアドレスへフラグデータが書き込まれる。上記動作を1誤り訂正ブロック繰り返す。

【0102】1誤り訂正プロックのC4復号が終了すると更新フラグメモリ制御回路42は、上記要領でデータ更新フラグメモリ41をリセットする。データ更新フラグメモリ41のリセット終了後、C1検査符号による誤り検出フラグ、C4検査符号による誤り検出フラグ、および強制イレージャフラグを用いて誤り検出フラグを誤り検出フラグ発生回路56で発生し、発生した誤り検出フラグを誤り検出フラグを誤り検出フラグを誤り検出フラグメモリ57の所定のアドレスに記憶し、1誤り訂正プロックの誤り訂正動作を終了する。

【0103】上記要領で第3の誤り訂正復号回路28で 誤り訂正の施されたデータは検出された誤り検出フラグ とともにメモリ40より読みだされ第4のメモリ29へ 記憶される。第4のメモリ29では1フレームの特殊再 生用データがすべて再生されると静止画パケット生成回 40 路30へデータ出力要求信号を出力する。

【0104】本実施例1では高速再生時には、上記1フレーム分の特殊再生データ(イントラ符号化されている)が再生されると第4のメモリ29より出力し、そして次の1フレーム分の特殊再生用データが再生されるまではスチル再生と同様にATVデコーダ側で画面をフリーズ(静止)させるために、静止画パケット生成回路30で静止画パケット、およびノーデータパケットを発生する。上記制御によりATVデコーダはスチル再生時と同様に高速再生モードを意識することなくデータのデコ50

ードが行える。以下、上記高速再生時のデータ制御方法 について静止画パケット生成回路30の動作を中心に説 明する。

【0105】静止画パケット生成回路30では、第4のメモリ29よりデータ出力要求信号が入力されると現在発生中の静止画パケットの状況を確認する。以下、図19を用いて動作を説明する。図19は本発明の一実施例であるディジタルVTRの特殊再生のタイミングチャートである。図において、(a)は第4のメモリ29の入力信号(なお、実際は間欠的に再生されてくる。)、

(b) は第4のメモリ29より出力されるデータ出力要求信号、(c) は静止画パケット生成回路30より出力されるデータ読みだし開始信号、(d) はスイッチ31の切り換え信号、(e) は第4のメモリ29の出力信号、(f) は静止画パケット生成回路30の出力信号である。

【0106】まずはじめ、静止画パケット生成回路30で静止画パケットを発生している場合は、1フレーム分のパケットの出力が完了するまで第4のメモリ29は待機状態になる(図中Aポイントを参照)。そして、上記出力中の静止画パケットの1フレームの最終パケットを出力すると、静止画パケット生成回路30は第4のメモリ29にデータ読みだし開始信号を出力する。また、上記ノーデータパケットを発生している場合は現在発生しているパケット出力完了後に上記データ読みだし開始信号を出力する(図中Bポイントを参照)。第4のメモリ29では上記データ読みだし開始信号が入りされると特殊再生用のデータパケットをメモリ内より順番に読みだす。

【0107】一方、上記データ読みだし開始信号はスイッチ31にも供給されスイッチ31が第4のメモリ29の出力を選択するように接続が切り換えられる。なお、図中スイッチ31切り換え信号は"H"で第4のメモリ29の出力を選択し、"L"で静止画パケット生成回路30の出力を選択するものとする。また、上述のように静止画パケット発生回路30で静止画パケットを発生している際第4のメモリ29の出力が待機状態になるのは、ATVデコーダでインターフレームのデータが途中でとぎれ、イントラフレームのデータが入力された場合 誤動作を起こす可能性がありこれを回避するため再生フレームを管理する必要があるためである。

【0108】第4のメモリ29の出力で、上記特殊再生用データの最終パケットが検出されると第4のメモリ29では特殊再生用データ出力完了信号を静止画パケット生成回路30、およびスイッチ31に供給する。スイッチ31では上記信号が入力されると出力を静止画パケット生成回路30の出力に切り換える。一方、静止画パケット生成回路30では現在までの符号量により出力するパケットを切り換える。具体的には、ATVデコーダ側へ伝送されたデータ量(フレーム数)が多すぎATVデ

コーダ内のメモリがオーバーフローを起こしそうな場合 はノーデータのパケットを出力し符号量を制御する。反 対に少なすぎる(アンダーフロー)、あるいは丁度よい 場合には上記静止画パケットを出力する。静止画パケッ トは1フレーム単位で出力され、ノーデータのパケット を上記静止画パケット間に挿入することによりATVビ ットストリームの符号量制御(ATVデコーダ内のメモ リが上述のようにオーバーフロー、あるいはアンダーフ ローを起こさないように出力フレーム数の制御を行な う。)を行なう。なお、データ量(フレーム数)のカウ ントは本実施例1ではスイッチ32の出力段でカウント しカウント結果を静止画パケット発生回路30に出力す るものとする。また、データ母は、伝送されまだデーコ ードされていないフレームデータの枚数、およびその符 号量をカウントすることにより求められる。なお、簡易 的には上記まだデコードされていないフレームデータの 枚数でもよい。

【0109】以上のように、第4のメモリ29、静止画 パケット生成回路30、スイッチ31、およびスイッチ 32を制御することにより、ATVデコーダでは高速再 生モードを意識することなく再生画像を構成することが でき、良好な髙速再生画像を生成することができる。ま た、上記静止画パケット、およびノーデータパケットを 組み合わせて採用することによりATVデコーダ中のメ モリのオーバーフロー、およびアンダーフローを防ぐこ とができ良好な特殊再生画像を構成することができる。 【0110】以下、静止画パケット生成回路30のモー ド移行時の動作を説明する。静止画パケット生成回路3 0では、特殊再生モード信号が入力されると上記静止画 パケット(動きベクトルが0、予測鹍差が0の静止面パ 30 ケット)、およびノーデータパケットの生成を開始す る。一方、第3のメモリ27では、現在出力中のATV ビットストリーム中のフレームデータの最終パケットを 検出する。そして、上記フレームデータの最終パケット を検出すると、その最終パケット検出信号を静止画パケ ット生成回路30、およびスイッチ32へ供給する。ス イッチ32は上記信号が入力されるとスイッチ31の出 力を選択するように制御する。

【0111】静止画パケット生成回路30では、上記最終パケット検出信号が入力されるとまずはじめ1フレー 40 ム分の静止画パケットを発生し、それに続いてノーデータパケットを発生する。そして、静止画パケット生成回路30では、ノーデータパケットを生成することによりATVデコーダ内のメモリがオーバフロー、あるいはアンダーフローを起こさないようにしている。なお、本実施例1ではデータ量をスイッチ32の出力段でカウントした上記データ量の出力結果に応じて上記ノーデータパケットの挿入数を制御するものとする。

【0112】図20は本発明の一実施例であるディジタルVTRの通常再生より特殊再生に移行する際のタイミ 50

ングチャートである。図において、(a) は第3のメモリ27の出力、(b) は特殊再生モード信号、(c) はフレーム最終パケット検出信号、(d) はスイッチ32の切り換え信号、(e) は静止画パケット生成回路30の出力データを示す。図に示すように、静止画パケット生成回路30からは第3のメモリ27より出力されるデータのフレームの最終パケットに続き上記静止画パケットが出力される。なお、本実施例1ではテープ送り等の変化も上記スイッチ32の切り換え信号と同一のタイミングで行なわれるものとする。

【0113】上記動作により、特殊再生へのモード移行時についてもATVデコーダにモード以降状態を意識させることなく制御を行なうことができる。また、この動作により、特殊再生へのモード移行時に上記静止画パケットを生成し出力するのでモード移行時の再生画面は静止画となり画面を乱すことなくスムーズにモード移行を行なうことができる。特に、上記ATV信号を記録するようなディジタルVTRは、従来のアナログ記録のVTRとは異なり、モード移行時に再生されたデータを用いても上述のようにATV信号はイントラフレーム、およびインターフレームのビットストリームで構成されているので回転へッド20より再生されてくる再生信号により特殊再生画像を構成することができないため上述のような制御が非常に有効となる。

【0114】また、スイッチ31は上記特殊再生モード信号が入力されると静止画パケット発生回路30の出力を選択する。スイッチ31の切り換え制御は、図示はしていないが特殊再生モードに移行しテープ走行系(サーボ系)がロック(定常状態)するまでは静止画パケット発生回路30の出力を選択するように制御する。テープ走行系が定常状態に入り、1フレーム分の上記特殊再生用データが第4のメモリ29内で合成されると、第4のメモリ29より上述のようにデータ出力要求信号が出力される。なお、以降の静止画パケット生成回路30、スイッチ31、スイッチ32、および第4のメモリ29の制御は上記高速再生時の記載事項と同一であるので説明は省略する。(図19参照)

【0115】次に、特殊再生モードより通常再生モードに移行する際の制御方法について説明する。特殊再生モードより通常再生モードへ移行する際は、通常再生モード信号が入力されると、第4のメモリ29は現在のデータの出力状況を確認する。現在、第4のメモリ29は現在のデータにおいる場合は1フレーム分のデータを読みだした後にデータ出力完了信号を静止画パケット生成回路30へ出力するともに、第4のメモリ29へのデータの書き込みを中止する。それと同時にテープ走行系(サーボ系)には、通常再生モード開始信号が出力される。静止画パケット生成回路30では、上記データ読みだし完了信号が入力されると上記要領でATVデコーダ側のメモリがオーバーフ

ロー、あるいはアンダーフローを起こさないように静止 画パケット、およびノーデータパケットが生成され出力 される。なお、スイッチ31の切り換え制御信号につい ても上述のタイミングで出力される。(図19Aポイン ト参照)

【0116】また、第4のメモリ29より上記特殊再生用のデータパケットが読みだされていない場合は第4のメモリ29はデータの書き込みを中止するとともに、テープ走行系(サーボ系)に、通常再生モード開始信号を出力する。静止画パケット生成回路30では、上述と同様にATVデコーダ側のメモリがオーバーフロー、あるいはアンダーフローを起こさないように静止画パケット、およびノーデータパケットが生成され出力され、スイッチ31は静止画パケット生成回路30の出力が選択される。(図17Bポイント参照)

【0117】テープ走行系(サーボ系)では、上記第4のメモリ29より通常再生モード開始信号が入力されると、通常再生モードに移行する。そして、テープ走行系が定常状態になると通常再生になったことを第3のメモリ27、および第4のメモリ29へ出力する。通常再生になると第3のメモリ27では再生されてきた上記通常再生用のATVデータをメモリ内に書き込む。同様に第4のメモリ29内に書き込む。

【0118】第3のメモリ27内に書き込まれたATV データはメモリで特殊再生用データが取り除かれた後に ATVのトランスポートパケットが構成され出力される。そして、第3のメモリ27の後段ではまずはじめイントラフレームの先頭パケットが検出されるまでスイッチ32はスイッチ31の出力を選択する。イントラフレームの先頭が第3のメモリ27の出力端で検出されるとカントラフレーなと検出結果はスイッチ32へ供給される。スイッチ32では上記信号が入力されると第3のメモリ27の出力を受択する。上記制御により、通常再生から各モード信号への移行、あるいは特殊再生モードから通常再生モードの移行、あるいは特殊再生モードから通常再生モードの移行時に再生画像が乱れることなくモード移行をスーズに行なうことができ良好な再生画質を得ることができるとともに、ATVデコーダに関してはモード移行を意識することなく再生画像を構成することができる。

【0119】スイッチ32の出力はATVデコーダに出 40 力される。高速再生時、上記ディジタルVTRは上述のように制御されるので、ATVデコーダではディジタルVTRの再生モードを意識することなく通常再生と同様の制御により特殊再生画像を構成することができるとともに、特殊再生時に用いる第4のメモリ29のメモリ容量を削減することができる。これは、図19(f)に示すように第4のメモリ29は上記制御によりメモリ内の同一データを複数回繰り返し読む必要がない。このことは、データを1度読みだした後はメモリがあいていることを示している。よって、第4のメモリ29の前段にパ 50

ッファメモリを追加するだけで高速再生を実現することができる。上記制御を行なわない場合は、再生された特殊再生用データを次の特殊再生用データが再生されるまで繰り返し読み出す必要があり、少なくとも2フレーム分の特殊再生用のメモリを必要としメモリ容量の削減が図れなかったが、本実施例1の構成により上述のようにほぼ1フレーム分のメモリで特殊再生を実現することができメモリ容量をほぼ半分にすることができる。

【0120】なお、本実施例1では1フレームのデータを一旦第4のメモリ29に記憶してから出力するように構成したがこれに限るものではなく、図21に示すように複数スライス単位に第4のメモリ29に書き込まれたデータを読みだし、同一フレーム内のスライス間のパケットとしては上記ノーデータパケットを出力し、フレーム間では上記静止画パケット、およびノーデータパケットを切り換えて出力しても同様の効果を奏する。なおデータを複数スライス集めn回(1フレームの特殊再生画像をスライスを単位としてn個のブロックに分割する。)に分けてATVデコーダに出力した場合を示す。なお、nは2以上の整数である。また、上記n個のブロックに合まれるスライス数は同一である必要はない。上述の構成により第4のメモリ29のメモリ容量の削減が図れる。

【0121】また、本実施例1では静止画パケット生成回路30においてATVデコーダへは予めオーバーフロー、およびアンダーフローを起こさないように予め静止画パケットとノーデータパケットを組合せ符号量、およびフレーム数の制御を行っていたがこれに限るものではなく、特にノーデータパケットについてはビデオ信号と指し示すヘッダ情報の付加されているパケット等を挿入してもよい。この際は、ATVデコーダで音声のミュートを行なうため音声デコードの結果所定のDCデータになるようなパケットを生成し出力すると音声ミュートもでき良好な特殊再生が実現できる。

【0122】また、上記実施例1では高速再生時のモード移行時の上記第3のメモリ27、第4のメモリ29、静止画パケット生成回路30、スイッチ31、およびスイッチ32の制御方法について説明したが、上記制御方法は高速再生に限るものではなく上記スチル再生へのモード移行、あるいはスチル再生から通常再生へのモード移行、高速再生からスチル再生、あるいはその反対等に用いても同様の効果を奏する。なお、本実施例1ではスロー再生について言及しなかったが、スロー再生はスチル再生の繰り返しで実現できるので上述のように再生データと静止画パケット(ノーデータパケットを含む。)を切り換えて使用することにより実施例1と同様に実現できることはいうまでもない。

30

【0123】また、本実施例1では、米国で審議されているATV信号を記録するディジタルVTRについて述べたがこれに限るものではなく、例えば、MPEG2のビットストリームを記録するようなディジタルVTRの特殊再生時の制御に上記静止画パケット、およびノーデータパケットを用いてもよい。また、上記信号の記録再生装置はディジタルVTRに限るものではなく、例えば、ATVビットストリーム、あるいはMPEGのビットストリームを再生、あるいは記録再生するディスク装置等の特殊再生時にイントラ符号化されたデータのみを用いて再生画像を構成するよう場合に用いても同様の効果を奏する。

【0124】また、本実施例1では図17に示す復号アルゴリズムをC4復号を復号する際に用いたがこれに限るものではなく、上記強制イレージャフラグを用いる復号アルゴリズムであるなら上記C2符号あるいはC3符号のように積符号形式を採用する誤り訂正ブロックを復号する場合に用いても効果的に誤り訂正を施すことができ同様の効果を奏する。また、2重以上に符号化されているブロックを復号する際に上記強制イレージャフラグを用いて復号しても効果的に誤り訂正が施せることはいうまでもない。

【0125】また、上記実施例1では上記強制イレージャフラグを高速再生時に用いる場合について説明したがこれに限るものではなく、例えば、スロー再生時に再生データに誤り訂正を施す際に用いても同様の効果を奏する。また、通常再生時に上記強制イレージャフラグを用いても同様の効果を奏する。(特に、長いドロップアウトが発生した場合などは効果的に復号を行なうことができる。)

【0126】また、メモリ40への書き込みをID信号に付加されているID情報の誤り検出結果によって制御したがこれに限るものではない。例えば、C1復号結果等を用いてもよいことはいうまでもない。

【0127】また、上記図17に示す復号アルゴリズムを通常再生と特殊再生の各モードで上記スレッショルドn、R、Pを切り換え制御してもよい。特にデータが間欠的に再生されてくる高速再生、あるいはスロー再生においてはC4符号による見逃し誤りを抑えるように最大イレージャ訂正数を通常再生と比べ小さく設定してもよい。(例えば、通常再生時n=6、R=6、P=4に対して高速再生時はn=5、R=5、P=3に設定するなど)

【0128】また、C4復号アルゴリズムについては図17に示すアルゴリズムに限るものではなく、上記強制イレージャフラグをイレージャとして扱い、かつ強制イレージャフラグ数によってC4復号のアルゴリズムを切り換えるように制御すればC4符号の持つ誤り訂正能力を最大限に使用した誤り訂正を実現することができる。

【0129】また、本実施例1では説明を簡単にするた 50

めにデータ更新フラグメモリ41と強制イレージャフラグ記憶メモリ52を分離して動作の説明を行なったがこれに限るものではなく、共用してもよいことはいうまでもない。また、本実施例1では上記強制イレージャフラグを区別して復号を行なったがこれに限るものではなく、上記2つのフラグを区別せず復号を行なっても強制イレージャフラグを用いない場合と比較して誤り訂正符号の誤り訂正能力を十分活用して復号を行なうことができる。まお、その際は上記強制イレージャフラグ記憶メモリ52、およびC1誤り訂正フラグ記憶メモリを共用してもよい。

【0130】また、本実施例1ではC1復号の結果誤りが検出されたデータをメモリ40(あるいは第2の誤り訂正復号回路中のメモリ)へ書き込んだがこれに限るものではなく、C1復号の結果誤りが検出されたC1ブロックのデータをメモリ40内に書き込まないように制御しても同様の効果を奏する。(なお、この際は上述のように上記強制イレージャフラグとC1誤り検出フラグを区別せず制御を行なうものとする。)また、本実施例1ではC1復号を行なったデータをメモリへ書き込む構成としたがこれに限るものではなく、再生データを一旦メモリ内に格納した後にC1復号、およびC4復号(通常再生時はC2復号)を施すように構成しても同様の効果を奏する。

【0131】また、上記実施例1ではC4符号による誤り訂正の際、C4符号の持つ誤り訂正能力の限界まで誤り訂正を行なったがこれに限るものではなく、上記強制イレージャフラグの数が多い場合には、誤り検出能力を上げるため、誤り訂正、あるいはイレージャ訂正数を少なく設定し誤り検出能力を上げるように制御しても良いことは言うまでもない。

【0132】また、上記実施例1では図7に示すように記録方向の符号として(85、77、9)のリードソロモン符号を、垂直方向の符号として(20、15、6)のリードソロモン符号を採用した場合について説明したがこれに限るものではなく、他の積符号形式の誤り訂正符号でも、上記強制イレージャフラグを用いて復号すれば同様の効果を奏する。

【0133】また、上記記録方向の誤り訂正符号を用いて繰り返し誤り訂正復号を行う際(繰り返し誤り訂正復号とは、C1復号を施した後にC4復号を施し、さらにC4復号の施されたデータにC1符号を用いて誤り訂正を再び行なう復号方法)、上記更新フラグの有無により繰り返し復号を行う際の記録方向の誤り訂正能力を切り換えるように構成する。上述のように、復号アルゴリズムを更新フラグの有無により切り換えるので、特に上記未更新C1ブロックのデータについては繰り返し復号の際の見逃し誤りを抑えることができ良好な再生画像を合成することができる。

【0134】また、上記記録方向の誤り訂正符号を用い

て繰り返し誤り訂正復号を行う際、上記更新フラグがリ セット状態(未更新C1プロックのデータ)にある再生 ディジタルデータを復号する際は、上記記録方向とは異 なる方向の誤り訂正符号(C4符号)で検出された誤り 検出フラグを用いた消失訂正は行わないように制御する ので、特に上記未更新C1ブロックのデータについては 繰り返し復号の際の見逃し誤りを抑えることができ良好 な再生画像を合成することができる。

【0135】また、上記実施例1では線形誤り訂正符号 であるリードソロモン符号の場合について述べたがこれ に限るものではなく、例えば、BCH符号、あるいはB CH符号と上記リードソロモン符号で誤り訂正符号を構 成した場合等でも、上記強制イレージャフラグをイレー ジャ訂正を行う際に用いることにより同様の効果を奏す る。

【0136】また、本実施例1では映像信号の再生につ いて上記強制イレージャフラグを用いた誤り訂正符号の 復号アルゴリズムを説明したがこれに限るものではな く、オーディオ信号等でも同様の効果を奏する。また、 上記実施例1ではディジタルVTRの場合を例にとって 説明したがこれに限るものではなくDAT、CD、ミニ ディスク、ディジタル記録のディスクレコーダに代表さ れるディジタル信号を再生するディジタル信号再生装置 であるなら同様の効果を奏することは言うまでもない。 【0137】また、上記強制イレージャフラグを用いた

復号アルゴリズムを採用する誤り訂正回路で誤り検出フ ラグを付加する場合は、強制イレージャフラグ数が所定 数未満 (例えば3) で強制イレージャフラグのみイレー ジャとして誤り訂正を行ない(図17の場合イレージャ 数が6以上)、トータルのイレージャ数が所定数(例え ば9)より少ない誤り訂正プロックのデータに関しては C1誤り検出フラグ、あるいは強制イレージャフラグと 上記C4誤り検出フラグの両方の立っているデータを誤 りとし (A補正)、上記以外の誤り訂正ブロックのデー タに関してはC4符号で検出された誤りをすべて誤りと して誤り検出フラグを付加する(B補正)ように制御す る。以上の構成により誤り検出フラグを付加する際確実 に誤り検出フラグを付加することができ見逃し誤りを極 力抑えることができるとともに、誤り検出フラグ数も十 分抑えることができる。

【0138】また、上記イレージャフラグを記憶するメ モリを図2、および図3に示すように別途設けたがこれ に限るものではなく、例えば、市販のメモリを用いて上 記メモリ40を構成するような場合は、上記図7の1誤 り訂正プロックを構成する際、メモリ40内に空きエリ アが発生する。そのエリアに上記誤り検出フラグ、ある いはデータ更新フラグを書き込んでもよい。また、上記 誤り訂正に用いる市販のメモリは8ビットで構成されて いることがほとんどであるので、上記データ更新フラ

るビットに記憶するように構成してもよい。上述のよう に構成するとC4復号の際に上記データ更新フラグ(強 制イレージャフラグ)、およびC1誤り検出フラグを一 度に読みだせるので回路規模の削減が図れる。

【0139】また、データ更新フラグメモリ41、強制 イレージャフラグ記憶メモリ52、C1誤り検出フラグ 記憶メモリ53、およびC4誤り検出フラグ記憶メモリ 54内のフラグデータのリセットタイミングは上記タイ ミングに限るものではない。例えば、データ更新フラグ メモリ41は、C4復号時にフラグデータを読みだしな がらデータをリセットしてもよい。(リードアフターラ イト)

【0140】実施例2. 図22は本発明の一実施例であ るディジタルVTRの再生系のブロック構成図である。 図において、図1と同一部分は同一符号を符し、その構 成、および動作は図1と同一であるので説明は省略す る。34は入力されたトランスポートパケットのヘッダ を付け変えるヘッダ付け変え回路である。なお、本実施 例2におけるディジタルVTRの記録フォーマットは上 記実施例1と同様のものであるとする。

【0141】本実施例2は、ATVビットストリームを 上述の要領で記録する(具体的にはビットストリームよ り特殊再生用データを分離し、記録トラックの予め定め られたエリアに上記分離した特殊再生用データを記録す る) ディジタルVTRにおいて高速再生時に用いるメモ リの容量を削減するものである。

【0142】以下、本実施例2におけるディジタルVT Rの高速再生時の再生系の動作を図22を用いて説明す る。なお、本実施例2では、実施例1と同様に図5

(a) に示す回転ヘッドの構成の場合について説明す る。また、2倍、4倍、8倍、および16倍速再生を行 った場合の回転ヘッド20aの走査軌跡は、実施例1と 同様に図12のようになる。また、高速再生時における トラッキング制御方式についても、実施例1と同様に各 倍速数において上記特殊再生用データが記録されている エリアの中心で再生出力が最大になるように回転ヘッド 20aのトラッキングを制御するものとする。(図13 (a)~(c)参照)

【0143】以上のことを踏まえて、高速再生時の再生 系の動作を図22、図12、および図13を用いて説明 する。 高速再生のモード信号が入力されるとスイッチ3 2はスイッチ31の出力を選択する。 (なお、スイッチ 切り換えの細かいタイミングについては実施例1と同様 のタイミングとする。)回転ヘッド20a、および20 bを介して間欠的に再生されてくる再生データはヘッド アンプ21で増幅された後に信号検出回路22で再生デ ィジタルデータに変換され、ディジタル復調回路23で ディジタル復調が施される。信号検出回路22で同期信 号の正しく検出されたデータはID検出回路24、およ グ、およびC1誤り検出フラグを同一のアドレスの異な 50 び第1の誤り訂正復号回路25へ入力される。ID検出

回路24では、信号検出回路22で検出された同期信号を基準にして各シンクブロックの先頭部分に付加されているID信号を分離し、ID信号中に付加されている誤り検出符号を用いてID信号中に含まれる誤りを検出する。

【0144】一方、第1の誤り訂正復号回路25では、 記録方向に付加されているC1検査符号をもちいて再生 信号中に発生した誤りの訂正、および検出が施される。 C1復号の施されたデータは第3の誤り訂正復号器28 へ入力される。なお、第1の誤り訂正復号回路25の出 10 力は、第2の誤り訂正復号回路26にも入力されるが上述のようにデータが間欠的に再生されるためC2復号が行えず、またトランスポートパケットを生成することができないので、本実施例2では実施例1と同様に高速再生時にはC2復号動作は行なわないものとする。

【0145】第<u>1</u>の誤り訂正復号回路25でC1復号の施された特殊再生用データは、第3の誤り訂正復号回路28でC4復号が施される。なお、C4復号動作についても実施例1と同様であるので詳細な説明は省略する。第3の誤り訂正復号回路28でC4復号の施されたデー20夕は、第4のメモリ29に記憶される。

【0146】本実施例2ではMPEG2に代表されるビットストリームをディジタルVTRに記録する際、特殊再生を実現するために上記ビットストリームよりイントラ画像を抽出し、記録トラック中に予め設けられた特殊再生用データ記録エリアに上記イントラフレームのデータを記録する。その際、高速再生時に用いるメモリの容量を削減するものである。

【0147】以下、順方向の高速再生時の上記第4のメ モリ29、静止画パケット生成回路30、スイッチ3 1、およびヘッダ付け変え回路34の動作について図2 1を用いて説明する。通常、特殊再生時にはイントラ符 号化されたデータを1フレーム単位で伝送するため、特 殊再生用のメモリとしては実施例1に示すように1フレ ームのデータを記憶するメモリが必要である。本実施例 2では図21に示すように、第4のメモリ29で1つあ るいは複数のスライスを集め1フレームのイントラ画像 をn個のプロックに分割し(以下、スライスプロックと 記す。)出力する。第4のメモリ29ではスライス単位 で特殊再生用データが再生されるその符号量をカウント 40 しスライスプロックを構成する。本実施例2では、第4 のメモリ29に記憶された特殊再生用データの符号量が 所定値になったところでスライスプロックを構成し、第 4のメモリ29よりデータを読みだす。

【0148】上記1スライスブロックのデータの出力が終了すると第4のメモリ29は、静止画パケット生成回路30〜データ出力要求信号を出力する。静止画パケット生成回路30では同一フレーム内の上記スライスブロック間のパケットとしては上記ノーデータパケットを出力し、フレーム間では上記静止画パケット、およびノー 50

データパケットを所定のフレーム数出力する。なお、本実施例2では、トランスポートパケットの出力モードとしてはインターフレームモード(フィールド間、あるいはフレーム間予測のモード)として伝送する。この場合、高速再生時に間欠的に再生されてくるスライス単位の特殊再生用データは強制的なイントラフレームのモードとして伝送するように制御する。図21は1フレームをn個のスライスブロックに分割した場合を示す。(nは2以上の整数)

【0149】以下、上記本実施例2の高速再生時のデータ制御方法について静止画パケット生成回路30、及びヘッダ付け変え回路34の動作を中心に説明する。なお、本実施例2ではトランスポートパケットとしては、特殊再生用データはイントラフレーム画像として扱い伝送しても同様の効果を奏する。

【0150】上記のように、本実施例2において順方向の高速再生時には、出力するトランスポートパケットはインターフレームモードのパケットとして伝送する。また、特殊再生時に、ATVデコーダ側で画面をフリーズ(静止)するために、1フレームの特殊再生用データパケット間に静止画パケット生成回路30で静止画パケット、及びノーデータパケットを発生する(図21参照)。これにより、ATVデコーダでは特殊再生モードを意識する事なく実施例1と同様に良好な高速再生画像を出力することができる。以下、第4のメモリ29以降の動作を図22を用いて説明する。

【0151】回転ヘッド20を介して再生されてくる特 殊再生用データは、ディジタル復調、誤り訂正などが施 された後に第4のメモリ29に一旦記憶されスライスが 構成される。第4のメモリ29で構成されたスライスは スイッチ31を介してヘッダ付け変え回路34に出力す る。ヘッダ付け変え回路34では、パケットヘッダ中 (MPEG2ではピクチャーヘッダ) の画像の伝送モー ドを指し示すヘッダ部分を検出しインターフレーム(あ るいはインターフィールド)を指し示すヘッダに付け変 えるとともに、マクロブロック(なお、MPEG2では マクロブロック単位でブロックの復号モードを切り換え る。) の復号モードを指し示すヘッダ部を検出し、この ヘッダをイントラフレームモードのヘッダに付け変え る。ヘッダの付けかえられた特殊再生用データパケット はスイッチ32を介して出力端子33へ供給される。こ れにより、特殊再生用データを伝送するトランスポート パケットはインターフレームのパケットとして伝送され るとともに、各マクロブロックのデータは強制イントラ フレームモードのとしてATVデコーダで復号される。 【0152】一方、1フレーム分の特殊再生用のトラン スポートパケットの出力を終了すると、静止画パケット 生成回路30より静止画パケットが出力される。同様 に、スイッチ31では上記1フレーム分の特殊再生用の トランスポートパケットの出力が終了すると静止画パケ

44

ット生成回路30の出力を選択する。(なお、静止画パケットの生成タイミング、およびスイッチ31の切り換えタイミングは実施例1と同様のものとする。)スイッチ31の出力(静止画パケット)はヘッダ付け変え回路34を介してスイッチ32に供給される。なお、静止画パケットのヘッダ部分は静止画パケット生成回路30中で発生するものとし、本実施例2ではヘッダ付け変え回路34でヘッダの付け変えを行わないものとする。

【0153】本実施例2では、上述のように出カトランスポートパケットを制御するので第4のメモリ29のメモリ容量は実施例1の場合と比べ大幅に削減することができる。具体的には1スライス分(スライスの構成によっては数スライス分)のデータを記憶できるメモリを配置すればよく実施例1に示すように1フレーム分のメモリを再生系側に配置する必要がない。特に、再生専用機などでは1フレーム分のメモリを持つ必要がないので回路規模の削減ができる。また、ATVデューダについては特殊再生モード意識することなくトランスポートパケットの復号が行える。

【0154】実施例3.本実施例3では、他のデータの 20 伝送方法について説明する。上記伝送方法は、1フレーム分の特殊再生用データを一旦ATVデコーダに伝送した後に、所定のフレーム数分、上記静止画パケットを静止画パケット生成回路30で生成し伝送するように構成した。本実施例3では、上記特殊再生データを複数のフレームに分割して伝送する場合について説明する。なお、本実施例3における、ディジタルVTRの再生系の構成は図22に示すものと同一であるものとする。

【0155】図23は本発明の一実施例であるディジタルVTRの正方向の特殊再生時の再生データの状態を説 30明するための図であり、図26は本発明の一実施例であるディジタルVTRの逆方向の特殊再生時の再生データの状態を説明するための図である。本実施例3では高速再生時に間欠的に再生されてきた特殊再生用データを合成して上記スライスブロックを構成し、このスライスブロックと上記静止画パケット生成回路30で生成される静止画パケットを組み合わせて1フレームのトランスポートパケットを生成し、ATVデコーダへ出力する。

(以下、部分リフレッシュ方式と記す。)

【0156】以下、順方向の高速再生を行った場合の上 40 記部分リフレッシュ方式を図23、および図24を用いて説明する。図23(a)に順方向の高速再生を行った際に回転ヘッド20より再生されてくる特殊再生用データを示す。(実際は間欠的に再生されてくる。)同図(b)にスイッチ32より出力される出力トランスポートパケットを示す。なお、図中に記した1フレームとは1フレーム分のトランスポートパケットを示す。同図(c)にはスイッチ31の切換信号を示す。また、図24は本発明の一実施例であるディジタルVTRの正方向の特殊再生時の画面上での部分リフレッシュを示す図で 50

ある。図中、斜線を施した部分のデータが強制的にイントラモードで伝送される特殊再生用データを示し、他の部分は静止画パケット生成回路30より出力される静止画パケットの伝送部分を示す。本実施例3では、図23に示すように1フレームの特殊再生用画像をn個のスライスブロックに分割して伝送する。

【0157】以下、順方向の高速再生時の再生系の動作を図22、図23、および図24を用いて説明する。なお、第3の誤り訂正復号回路28までの動作は実施例2と同一なので説明は省略する。上述のように再生信号処理が施され第3の誤り訂正復号回路28でC4復号の施されたデータは、第4のメモリ29に記憶される。

【0158】本実施例3では実施例2と同様に上述のような記録方式を採用するディジタルVTRで高速再生を行う際に高速再生時に用いる特殊再生用メモリ(第4のメモリ29)のメモリ容量を削減するものである。

【0159】以下、順方向の高速再生時の上記第4のメ モリ29、静止画パケット生成回路30、スイッチ3 1、およびヘッダ付け変え回路34の動作について図2 2を用いて説明する。通常、特殊再生時にはイントラ符 号化された1フレーム単位でデータ伝送を行うため、特 殊再生用のメモリとしては実施例1に示すように1フレ ームのデータを記憶するメモリが必要である。本実施例 3では図23、あるいは図24に示すように、第4のメ モリ29で複数のスライスを集めスライスプロックを構 成し、上記スライスブロックと静止画パケット生成回路 30より出力される静止画パケットを組み合わせ1フレ ームのトランスポートパケットを構成し出力する。第4 のメモリ29ではスライス単位で特殊再生用データの符 号量をカウントしスライスプロックを構成する。本実施 例3では、実施例2と同様に第4のメモリ29に記憶さ れた特殊再生用データの符号量が所定値になったところ でスライスブロックの構成し、第4のメモリ29よりデ ータを読みだす。

【0160】上記1スライスブロックのデータの構成が 終了すると第4のメモリ29は、静止画パケット生成回 路30ヘデータ出力要求信号、および上記スライスブロ ック内に含まれるマクロブロックアドレスを出力する。 MPEG2の規格ではパケットを伝送する際、1フレー ムのマクロブロックはスライスに区切られ伝送される が、伝送順序は画面上左上のマクロブロックよりラスタ スキャンの順に伝送するように定義されている。よっ て、本実施例3ではマクロブロックのアドレス情報とし てはスライスプロック内の先頭のマクロブロックのアド レスと最後のマクロプロックアドレスを伝送する。静止 画パケット生成回路30では上記信号を受け取ると、ま ずはじめ、インターフレーム (フィールド) であること をさししめすヘッダ情報 (MPEG2ではピクチャヘッ ダ) に続き先頭のマクロブロックの1つ前のマクロブロ ックまでの静止画パケットを生成し出力する。なお、特

殊再生用データがフレームの先頭である場合は、あらか じめ上記へッダ(MPEG2ではピクチャへッダ)が付 加されているので付加は行わない。この際、スイッチ3 1は静止画パケット生成回路30の出力を選択する。そ して、上記先頭のマクロブロックアドレスまでの静止画 パケットの出力が終了すると静止画パケット生成回路3 0は、第4のメモリ29にデータ読みだし開始信号を出 力する。

【0161】第4のメモリ29では、上記信号を受け取ると先ほど構成したスライスブロックを先頭より読みだす。この際、スイッチ31は第4のメモリ29の出力を選択する。上記スライスブロックの読みだしが終了するとデータの読みだしが完了したことを示す制御信号を静止画パケット生成回路30では上記信号を受け取るとスライスブロックの最終マクロブロックの次のマクロブロックより1フレームの最終マクロブロックまでの静止画パケットを生成し出力する。その際、スイッチ31は再び静止画パケット生成回路30の出力を選択する。1フレームの最終マクロブロックまでの静止画パケットの生成が完了すると静止画パケット生成回路30は次のスライスブロックの構成が完了するまでノーデータパケットを出力するものとする。

【0162】一方、スイッチ31の出力はヘッダ付け変え回路34へ入力される。なお、本実施例3では、実施例2と同様にトランスポートパケットはインターフレームモード(フィールド間、あるいはフレーム間予測のモード)として伝送する。この場合高速再生時に間欠的に再生されてくるスライス単位の特殊再生用データは強制的なイントラフレームのモードとして伝送するように制御する。ヘッダ付け変え回路34では、実施例2と同様に特殊再生用データパケットに関してはパケットヘッダ中(MPEG2ではピクチャーヘッダ)の画像の伝送モードを指し示すヘッダ部分を検出しインターフレーム

(あるいはインターフィールド) 指し示すヘッダに付け変えるとともに、マクロブロックの復号モードを指し示すヘッダ部を検出し、このヘッダをイントラフレームモードのヘッダに付け変える。ヘッダの付けかえられた特殊再生用データパケットはスイッチ32を介して出力端子33へ供給される。これにより、特殊再生用データを40 伝送するトランスポートパケットはインターフレームのパケットとして伝送されるとともに、各マクロブロックのデータは強制イントラフレームモードとしてATVデコーダで復号される。

【0163】一方、静止画パケット生成回路30より出力された静止画パケットはヘッダ付け変え回路34を介してスイッチ32に供給される。なお、静止画パケットのヘッダ部分は静止画パケット生成回路30中で発生するものとし、本実施例3では実施例2と同様にヘッダ付け変え回路34でヘッダの付け変えを行わないものとす 50

る。

【0164】図23、および図24に1フレームの特殊再生用データパケットをnフレームのトランスポートパケットに分割して伝送する場合のタイミングチャート、および伝送されるフレームデータの画面のリフレッシュの様子を示した。図に示したようにデータを伝送することにより1フレームの画面は1フレーム毎に複数スライス分更新され、nフレームで全ての特殊再生画像が更新(部分リフレッシュ)されることになる。

【0165】上記のように、本実施例3において順方向の高速再生時には、出力するトランスポートパケットはインターフレームモードのパケットとして伝送する。また、特殊再生時に、ATVデコーダ側で画面をフリーズ(静止)するために、1フレーム内のリフレッシュされない画面情報は静止画パケット生成回路30で静止画パケット、及びノーデータパケットを発生するので(図23参照)、ATVデコーダでは特殊再生モードを意識する事なく実施例1と同様に良好な高速再生画像を出力することができる。

【0166】次に逆方向の高速再生時に第4のメモリ2 9の容量を削減する方法について説明する。実施例2で は順方向の高速再生時に、第4のメモリ29で再生スラ イスを複数ブロック集めスライスブロックを構成し、構 成したスライスブロック単位で第4のメモリ29より特 殊再生用データパケットを出力した。そして、同一フレ ーム内のスライスブロックとスライスブロックの間には ノーデータパケットを挿入し、各フレーム間には静止画 パケットを挿入することにより髙速再生時のトランスポ ートパケットを生成し、これにより特殊再生用メモリの メモリ容量を削減した。これは、上記特殊再生用データ が、ビットストリームが入力されるスライスの順番にデ ータが記録されるため、上述のようにスライスブロック を構成しスライスプロック単位で再生データを出力して も、順方向の高速再生時には再生される上記スライスの 順番を入れ換える必要がない。よって、1フレームのデ 一タを構成する前にスライス単位で順次データを出力す ることができた。

【0167】一方、逆方向の高速再生時を行なった場合は上記スライスが記録時とは反対の順番で再生されてくる。しかし、MPEG2の規格ではマクロブロックの伝送順序が上述のように画面左上に配置されたマクロブロックよりラスタスキャンの順番に伝送しなければならい。よって、ATVデコーダではイントラフレームのデータが入力されると先頭のスライスより画像データの復号を開始する。その際、入力ビットストリーム中のスライスの伝送順序が所定の順番と異なる場合、ATVデコーダ(MPEG2の規格)に上記再生されたスライス中の順番が異なる場合画面上の所定の位置に復号した上記スライスをデシャフリングするような機能は

サポートされていないために生じる。この様な場合、逆 方向の高速再生を実現しようとすると、少なくとも1フ レーム分の上記特殊再生用データを記憶することが可能 なメモリを再生系に用意し、再生されたデータを並べか える必要がある。

【0168】図25は本発明の一実施例であるディジタ ルVTRの逆方向の特殊再生時の動作説明図であり、図 25 (a) に1フレーム内のスライスプロックの構成例 を示す。同図(b)に-2倍速再生を行なった際の回転 ヘッド20aの走査軌跡を示す。また、同図(c)に回 10 転ヘッド20aより出力される再生信号を示す。なお、 本実施例では1トラックの特殊再生用データで上記スラ イスブロックを構成できるものとする。上述のようにス ライスプロックのデータが逆に再生されてくるため、実 施例2に示すような伝送方法(1フレーム分の特殊再生 用データを出力した後に静止画パケットを所定数伝送す る。) は行うことができない。よって、第4のメモリ2 9でデータを並べかえる必要がある。以下、逆方向の髙 速再生時においても上記並べ変えメモリを必要とせず、 再生信号を正しく復号するため、上記部分リフレッシュ 方式を逆方向の高速再生で用いた場合のデータ制御方法 について説明する。

【0169】よって、逆方向の高速再生時にも、順方向の高速再生時と同様に出力するトランスポートパケットをインターフレームモード(フィールド間、あるいはフレーム間予測のモード)のパケットとして伝送する。その際、逆方向の高速再生時に間欠的に再生されてくる特殊再生用データは強制的なイントラフレームのモードとして伝送するように制御する。以下、上記本実施例3の逆方向の高速再生時のデータ制御方法について図22、図25、図26、および図27を用いて、特に第4のメモリ29、静止画パケット生成回路30、及びヘッダ付け変え回路34の動作を中心に説明する。

【0170】図26は本発明の一実施例であるディジタ ルVTRの逆方向の特殊再生時の再生データの状態を説 明するための図である。図27は本発明の一実施例であ るディジタルVTRの逆方向の特殊再生時の画面上での 部分リフレッシュを示す図である。図26 (a) に逆方 向の高速再生を行った際に回転ヘッド20より再生され てくる特殊再生用データを示す(実際は、間欠的に再生 40 されてくる。)。同図(b)にスイッチ32より出力さ れる出力トランスポートパケットを示す。なお、図中に 記した1フレームとは1フレーム分のトランスポートパ ケットを示す。また、同図(c)にスイッチ31の切換 信号を示す。また、図27にディジタルVTRより出力 される各インターフレームのデータを示す。図中、斜線 を施した部分のデータが強制的なイントラモードで伝送 される特殊再生用データを示し、他の部分は静止画パケ ット生成回路30より出力される静止画パケットの伝送 部分を示す。逆方向の高速再生においても順方向の場合 50

と同様、図26に示すように1フレームの特殊再生用画 像をn個のスライスプロックに分割して伝送する。

【0171】以下、再生系の動作を説明する。なお、上述のように第3の誤り訂正復号回路28までの動作は実施例2と同一なので説明は省略する。上述のように再生信号処理が施され第3の誤り訂正復号回路28でC4復号の施されたデータは、第4のメモリ29に記憶される。第4のメモリ29では、入力された特殊再生用データよりスライスを分離し、スライス単位で特殊再生用データの符号量をカウントしスライスブロックを構成する。第4のメモリ29では、記憶された特殊再生用データの符号量が所定値になったところでスライスブロックの構成し、第4のメモリ29よりデータを読みだす。

【0172】上記1スライスブロックのデータの構成が

終了すると第4のメモリ29は、静止画パケット生成回路30〜データ出力要求信号、および上記スライスブロック内に含まれる先頭、および最後のマクロブロックのマクロブロックアドレスを出力する。(なお、上記順方向の高速再生の場合と同様、特殊再生用データが先頭にこないフレームのデータに関してはインターフレーム(フィールド)であることをさししめすへッダ情報を先頭に付加する。)静止画パケット生成回路30でロブロックまでの静止画パケットを生成し出力する。この際、スイッチ31は静止画パケットをは成回路30の出力を選択する。そして、上記先頭のマクロブロックアドレスまでの静止画パケットの出力が終了すると静止画パケット生成回路30は、第4のメモリ29にデータ読みだし開始信号を出力する。

【0173】第4のメモリ29では、上記信号を受け取ると先ほど生成したスライスブロックを先頭より読みだす。この際、スイッチ31は第4のメモリ29の出力を選択する。上記スライスブロックの読みだしが終了するとデータの読みだしが完了したことを示す制御信号を静止画パケット生成回路30へ出力する。静止画パケット生成回路30へ出力する。静止画パケット生成回路30では上記信号を受け取るとスライスブロックの最終マクロブロックの次のマクロブロックより17レームの最終マクロブロックまでの静止画パケットを生成し出力する。その際、スイッチ31は再び静止画パケット生成回路30の出力を選択する。1フレームの最終マクロブロックまでの静止画パケットの生成が完了すると静止画パケット生成回路30は次のスライスブロックの構成が完了するまでノーデータパケットを出力するものとする。

【0174】一方、スイッチ31の出力はヘッダ付け変え回路34へ入力される。なお、本実施例3では、実施例2と同様にトランスポートパケットはインターフレームモード(フィールド間、あるいはフレーム間予測のモード)として伝送する。この場合高速再生時に間欠的に再生されてくるスライス単位の特殊再生用データは強制

的なイントラフレームのモードとして伝送するように制御する。ヘッダ付け変え回路34では、実施例2と同様に特殊再生用データパケットに関してはパケットヘッダ中(MPEG2ではピクチャーヘッダ)の画像の伝送モードを指し示すヘッダ部分を検出しインターフレーム

(あるいはインターフィールド)を指し示すへッダに付け変えるとともに、マクロブロックの復号モードを指し示すへッダ部を検出し、このヘッダをイントラフレームモードのヘッダに付け変える。ヘッダの付けかえられた特殊再生用データパケットはスイッチ32を介して出力端子33へ供給される。これにより、特殊再生用データを伝送するトランスポートパケットはインターフレームのパケットとして伝送されるとともに、各マクロブロックのデータは強制イントラフレームモードのとしてATVデコーダで復号される。

【0175】一方、静止画パケット生成回路30より出力された静止画パケットはヘッダ付け変え回路34を介してスイッチ32に供給される。なお、静止画パケットのヘッダ部分は静止画パケット生成回路30中で発生するものとし、本実施例3では実施例2と同様にヘッダ付20け変え回路34でヘッダの付け変えを行わないものとする。

【0176】図26、および図27に逆方向の高速再生時に1フレームの特殊再生用データパケットをnフレームのトランスポートパケットに分割して伝送する場合のタイミングチャート、および伝送されるフレームデータの画面のリフレッシュの様子を示した。図に示したようにデータを伝送することにより1フレームの画面は1フレーム毎に複数スライス分更新され、nフレームで全ての特殊再生画像が更新(部分リフレッシュ)されること 30になる。

【0177】上記のように、本実施例3において逆方向の高速再生時には、出力するトランスポートパケットはインターフレームモードのパケットとして伝送する。また、特殊再生時に、ATVデコーダ側で画面をフリーズ(静止)するために、1フレーム内の特殊再生用データパケットの伝送されないスライスは静止画パケット生成回路30で静止画パケットを発生することにより(図26参照)、ATVデコーダでは特殊再生モードを意識する事なく実施例1と同様に良好な高速再生画像を出力す40ることができる。

【0178】上記のように高速再生時には、実施例1に示すように1フレーム単位で再生データを高速再生用のメモリに記憶させるのではなく、1スライスブロック単位で高速再生用のメモリに記憶させることによりメモリ容量を削減する事が出来る。また、逆方向の高速再生時には、スライスが記録時とは反対の順序で再生されてくるため、ATVデコーダで再生画像を構成するためには少なくとも1フレーム分の高速再生用データを記憶することが可能な並変え用メモリを再生系に用意し、再生さ

れたデータを並べ変える必要があったが、上記のように 高速再生時にはインターフレームモードにモードの切り 替えを行い、再生されてくるスライス単位のデータを強 制イントラフレームモードにモードの切り替えを行うこ とにより、上記並変え用メモリが不要となる。また、順 方向の高速再生時と同様に1スライス単位で再生データ を高速再生用のメモリに記憶させるためメモリ容量の削 域が可能となる。(スライスブロックの大きさ、おりび 特殊再生用データのリフレッシュ周期にもよるが例えば 1フレームのデータを10個のスライスブロックに分割 して伝送する場合はメモリ容量をおよそ1/10程度に 削減できる。)

【0179】本実施例3では、上述のように出カトランスポートパケットを制御するので第4のメモリ29のメモリ容量は実施例1の場合と比べ大幅に削減することができる。具体的には1スライス分(スライスの構成によっては数スライス分)のデータを記憶できるメモリを配置すればよく実施例1に示すように1フレーム分のメモリを再生系側に配置する必要がない。特に、再生専用機などでは1フレーム分のメモリを持つ必要がないので回路規模の削減ができる。また、ATVデコーダについては特殊再生モード意識することなくトランスポートパケットの復号が行える。

【0180】実施例4.本実施例4では静止画パケット の構成方法について述べる。MPEG2ではインターフ レームのパケットの伝送についてのみマクロブロックス キップを定義している。マクロブロックスキップとは同 ースライス内のマクロブロックであれば飛ばして伝送し ても良いことになっている。(ただし、スライスの先 頭、および最終のマクロブロックに関してはスキップで きない。) また、スライスは上述のように同一水平マク ロブロック内のマクロブロックで構成すれば大きさは問 われない。よって、本実施例4ではこのスキップを利用 して静止画パケットを伝送する。図28は本発明の一実 施例であるスライス単位の静止画パケットの構成を示す 図である。図に示すように、スライス内は2つのマクロ プロックで構成されており、それぞれのマクロプロック 内のデータはは動きベクトルが0で予測誤差が0のデー タで構成されている。図28は同一水平方向のマクロブ ロックが全て静止画パケットの場合を示した。画面の途 中のマクロブロックより静止画パケットを構成する場合 はマクロブロック内のマクロプロックアドレスを変えれ ばよい。具体的には、後ろのマクロブロックの相対アド レスを変えればよい。上述のように静止画パケットを構 成すると、静止画パケットを記憶する回路の回路規模を 削減できるとともに静止画パケットの発生デー多量も少 なくできるので回路制御が非常に簡単になる効果があ

【0181】実施例5. また、上記実施例1、2、および3では静止画パケットを動きベクトルが0、予測誤差

52

が0のパケットを伝送したがこれに限るものではなく、 例えば、特殊再生時データが伝送されなかった場合、前 フレーム (あるいは前フィールド) の画像で補間するよ うなパケットであれば同様の効果を奏する。特に実施例 3で用いたように1フレームの特殊再生画像を複数のフ レームに分けて伝送するように構成すれば再生系でのメ モリ容量を削減することができ回路規模の削減が図れる ことは言うまでもない。

【0182】実施例6.なお、上記実施例では静止画パケットをトランスポートパケット単位で生成するように述べたがこれに限るものではなく、例えば実施例2、あるいは3においてスライスブロックを構成する際トランスポートパケット単位で構成するような場合についてべたがこれに限るものではなく、再生されてきたトランスポートパケットの途中より上記動きベクトルが0、予測誤差が0のマクロブロックを挿入しトランスポートパケットを生成しても同様の効果を奏する。また、上記静味再生用データ(スライス単位)を挿入してトランスポートパケットを構成しても同様の効果を奏する。

【0183】実施例7.なお、本実施例では特殊再生用 データをフレーム画像のデータとして扱ってきたがこれ に限るものではなく、伝送されてきたトランスポートパ ケットがフィールド画像であるならフィールド画像とし て扱って同様の処理を行えば同様の効果を奏する。ま た、上記実施例ではデータの記録フォーマットとして図 11に示す場合について説明したがこれに限るものでは なく、MPEG2に代表される動き補償予測を用いた高 能率符号化方式により高能率符号化の施されたディジタ ル信号を記録するディジタルVTRにおいて、上記ディ ジタル信号より特殊再生用データとしてイントラ符号化 の施されたデータを分離し、記録媒体上の予め定められ たエリアに上記分離された特殊再生用データが記録され るフォーマットを有するディジタル信号再生装置ならば 上記制御で同様の効果を奏することはいうまでもない。 また、上記実施例ではディジタル信号再生装置の1実施 例としてディジタルVTRについて述べたがこれに限る ものではなく、上記信号を上述の要領で記録するディス クプレイヤーなどの特殊再生時の制御に用いても同様の 効果を奏する。

[0184]

【発明の効果】本発明は、以上説明したように構成されているので、以下に示すような効果を奏する。

【0185】本発明の請求項1記載のディジタル信号再生装置によれば、パケットの状態で入力された、フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレームあるいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント記録されるとともに、上記パケットよりフレームあるいはフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信号より特50

殊再生時に用いる特殊再生用データが生成され、上記生 成された特殊再生用データが所定の位置に記録されてい る記録媒体を再生するディジタル信号再生装置におい て、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用データを 分離するデータ分離手段と、分離された上記特殊再生用 データを記憶するデータ記憶手段と、スライス内の全て のマクロブロックが動きベクトルが0で予測誤差が0で あるスライスデータを発生する静止画スライスデータ発 生手段を有し、前記データ記憶手段より分離された17 レーム、あるいは1フィールド分の上記特殊再生用デー タを出力した後に、上記静止画スライス発生手段の出力 を所定のフレーム数分出力するように上記静止画スライ ス発生手段を制御するように構成するので、メモリ容量 の削減が行え、回路規模の削減が図れるとともに、AT Vデコーダに特殊再生モードを意識させることなく特殊 再生が実現できる効果を有する。

【0186】また、本発明の請求項2記載のディジタル 信号再生装置によれば、パケットの状態で入力された、 フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレームあ るいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号 と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント 記録されるとともに、上記パケットよりフレームあるい はフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信 号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが生成さ れ、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記 録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装 置において、特殊再生時に再生信号より上記特殊再生用 データを分離するデータ分離手段と、分離された上記特 殊再生用データを記憶するデータ記憶手段と、スライス 内の全てのマクロブロックが動きベクトルが0で予測誤 差が0であるスライスデータを発生する静止画スライス データ発生手段とを有し、間欠的に再生されてきた再生 データより上記データ分離手段で分離された上記特殊再 生用データを1あるいは複数スライス、および静止画ス ライスデータ発生手段の出力用いて1フレーム分のトラ ンスポートパケットするとともに上記トランスポートパ ケットをフィールド、あるいはフレーム間予測モードの パケットとし、また上記間欠的に再生された特殊再生用 データを強制的なイントラフレームのモードとし伝送す るようにパケットを構成するので、高速再生時のメモリ 容量の削減を行うことができ、回路規模の削減を行うこ とができるという効果を有する。

【0187】また、本発明の請求項3記載のディジタル信号再生装置によれば、スチル再生時は、上記静止画パケット生成手段での出力を、通常再生時に再生された上記フレームあるいはフレームの最終データ出力終了後、常に出力するように構成するので、特殊再生用のデータを用いないスチル再生においてもディジタルVTR側に1フレーム分のイントラ情報を蓄えるメモリを設ける必要がなく、高速再生時に用いる静止画パケット生成手段

を用いることにより良好な再生画像を構成することができる効果を有する。

【0188】また、本発明の請求項4記載のディジタル 信号再生装置によれば、高速再生へのモード以降時に は、サーボ系がロックし、かつ上記高速再生エリアより 上記特殊再生用のイントラフレームのデータが再生され るまで、上記静止画パケット生成手段の出力を選択する ように、上記データ切り換え手段を制御するように構成 するので、モード移行時においても再生画像を乱すこと なくスムーズにモード以降を行なうことができる効果を 10 有する。

【0189】また、本発明の請求項5記載のディジタル 信号再生装置によれば、少なくとも逆方向の特殊再生時 に上記制御方式を用いるように構成するので、高速再生 時のメモリ容量の削減を行うことができるとともに、逆 方向再生用に設けるデータの並べ変え用メモリが不要に なり、さらなる回路規模の削減を行うことができるとい う効果を有する。

【0190】また、本発明の請求項6記載のディジタル 信号再生装置によれば、パケットの状態で入力された、 フレームあるいはフィールド内、もしくは、フレームあ るいはフィールド間符号化されたディジタル映像信号 と、ディジタルオーディオ信号とがトランスペアレント 記録されるとともに、上記パケットよりフレームあるい はフィールド内符号化の施された上記ディジタル映像信 号より特殊再生時に用いる特殊再生用データが生成さ れ、上記生成された特殊再生用データが所定の位置に記 録されている記録媒体を再生するディジタル信号再生装 置において、再生信号より上記特殊再生用データを分離 するデータ分離手段と、ディジタル信号記録再生装置よ 30 り出力されたデータをデコードし再生画像データを復元 する際、画面上の特定エリアの信号を静止するためのパ ケットを生成する特定エリア固定パケット生成手段を有 し、特殊再生時、間欠的に再生されてきたデータを用い て再生画像を構成する際、上記特定パケット固定手段の 出力と、上記再生データを切り換えて1フレームの上記 特殊再生用データを複数フレームに分けて伝送するよう に構成するので、高速再生時のメモリ容量の削減を行う ことができるという効果を有する。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の一実施例であるディジタルVTRの 再生系のブロック構成図である。

【図2】 本発明の一実施例である第3の誤り訂正復号 回路28のブロック構成図である。

【図3】 本発明の一実施例である誤り訂正回路43の ブロック構成図である。

【図4】 SD規格に基づく本発明の一実施例である1トラック内のデータの配置を示す図である。

【図5】 SDモード時に用いられる代表的な回転ドラム19上の回転ヘッド<u>20a</u>、および<u>20b</u>の配置図で 50

ある。

【図6】 本発明の一実施例であるデータパケットを示す図であり、(a) は入力ビットストリームに含まれるトランスポートパケット図、(b) は磁気テープ上に記録される記録データパケット図である。

【図7】 本発明の一実施例であるディジタルVTRの特殊再生用データに付加する誤り訂正符号の符号構成図である。

【図8】 高速再生時のデータ収得可能なシンクブロック数を示す図である。

【図9】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのトラック内の特殊再生用データ記録エリアの配置図、および特殊再生用データ記録エリアに記録するデータの配置を示す図である。

【図10】 本発明の一実施例であるディジタルVTRの16倍速(一14倍速)データの1誤り訂正ブロックの分割方法を示す図である。

【図11】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのトラックフォーマットを示す図である。

【図12】 本発明の一実施例であるディジタルVTRで2倍、4倍、8倍、および16倍速の高速再生を行なった場合の回転ヘッド20aのヘッド走査軌跡図である。

【図13】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのトラッキング制御動作を説明するための動作説明図である。

【図14】 ディジタルVTRに用いられる一般的なC 1復号アルゴリズムを説明する図である。

【図15】 ディジタルVTRに用いられる一般的なC4復号アルゴリズムを説明する図である。

【図16】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのデータ更新フラグの付加アルゴリズムを説明する図である。

【図17】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのC4復号アルゴリズムを説明する図である。

【図18】 本発明の一実施例であるディジタルVTRのC4復号アルゴリズムを説明するための動作説明図である。

【図19】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の特殊再生のタイミングチャートである。

【図20】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の通常再生より特殊再生に移行する際のタイミングチャ ートである。

【図21】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の特殊再生時の1フレーム分のデータの出力形態を示す 動作説明図である。

【図22】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の再生系のブロック構成図である。

【図23】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の正方向の特殊再生時の再生データの状態を説明するた

めの図である。

【図24】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の正方向の特殊再生時の画面上での部分リフレッシュを 示す図である。

【図25】 本発明の一実施例であるディジタルVTR の逆方向の特殊再生時の動作説明図である。

【図26】 本発明の一実施例であるディジタルVTRの逆方向の特殊再生時の再生データの状態を説明するための図である。

【図27】 本発明の一実施例であるディジタルVTR 10 の逆方向の特殊再生時の画面上での部分リフレッシュを示す図である。

【図28】 本発明の一実施例であるスライス内でマクロブロックスキップを用いた場合の静止画パケットの構成例を示す図である。

【図29】 一般的な家庭用ディジタルVTRのトラックパターン図である。

【図30】 従来のディジタルVTRの通常再生時と高 速再生時における回転ヘッドのヘッド走査軌跡を示す図 である。

【図31】 高速再生が可能な従来のビットストリーム

記録装置のブロック構成図である。

【図32】 従来のディジタルVTRの通常再生時と高速再生時の概要を示す図である。

56

【図33】 一般的な高速再生時のヘッド走査軌跡図である。

【図34】 従来の複数の高速再生速度時のオーバラップのエリアを説明する図である。

【図35】 従来のディジタルVTRにおける5倍速と 9倍速のヘッド走査軌跡図である。

「図36】 従来のディジタルVTRにおける5倍速再 生時の2つのヘッド走査軌跡図である。

【図37】 従来のディジタルVTRにおけるトラック 配置図である。

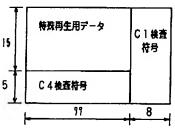
【図38】 SD規格における映像信号の1トラック内の映像信号記録エリアのデータフォーマット図である。

【図39】 SD規格における1シンクブロックの構成を示す図である。

【符号の説明】

27 第3のメモリ、29 第4のメモリ、30 静止 10 画パケット生成回路、31,32 スイッチ、34 ヘ ッダ付け変え回路。

[図7] [図8] [図28]



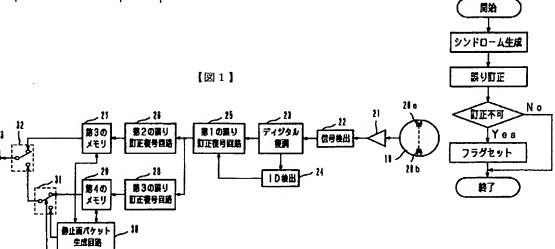
	2倍	4倍	8倍	16倍
BDDOtpmシステム	18658	6258	2888	1288
4500ramシステム	9358	3158	1358	6SB

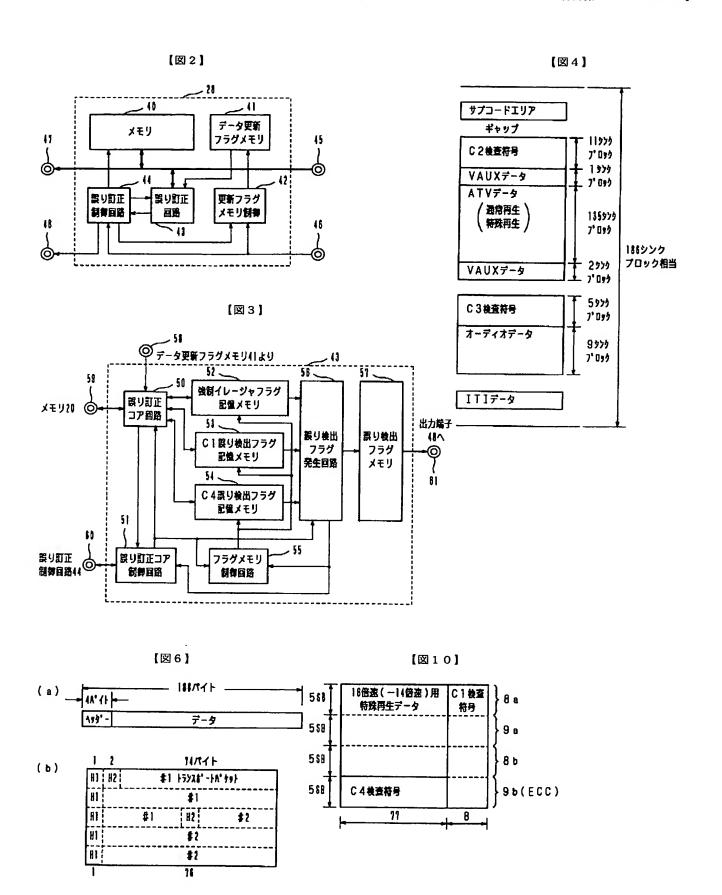
6SB

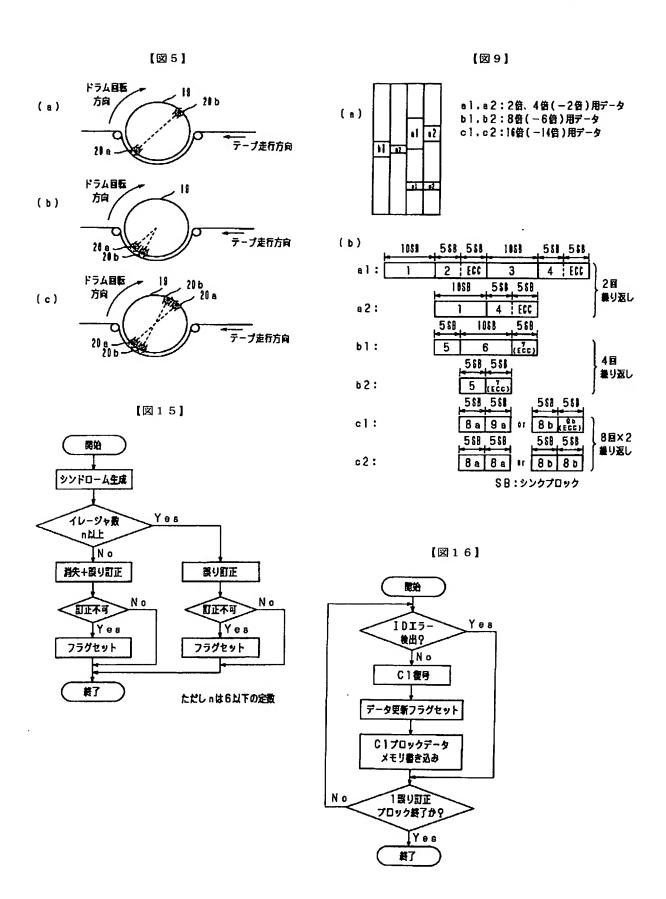
スライス 画面左はしの 画面右はしの ヘッダ マクロプロック マクロプロック

\$1:シンクプロック

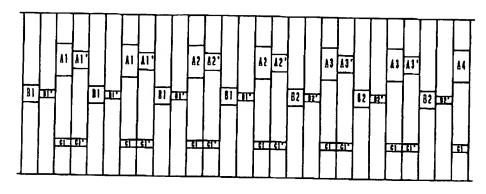
【図14】



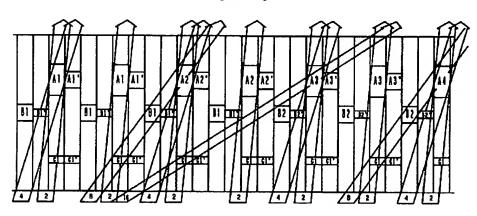




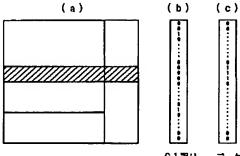
【図11】

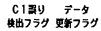


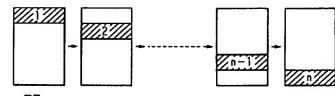
【図12】



[図18]





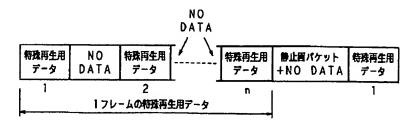


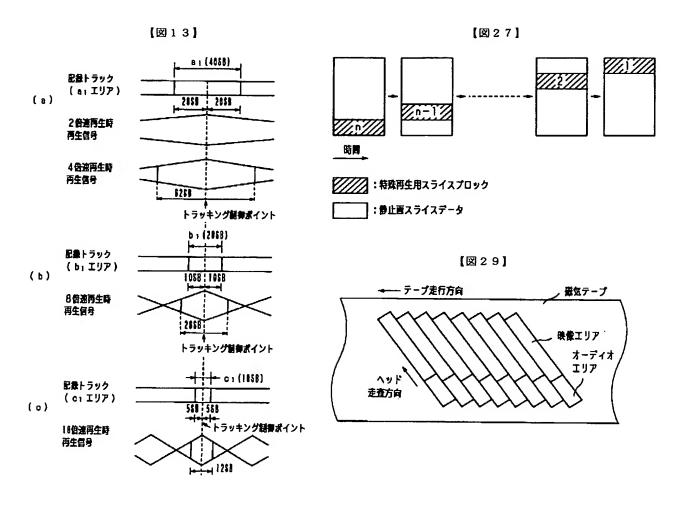
時周

:特殊再生用スライスプロック

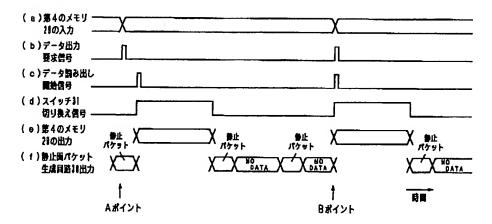
: 静止菌スライスデータ

【図21】





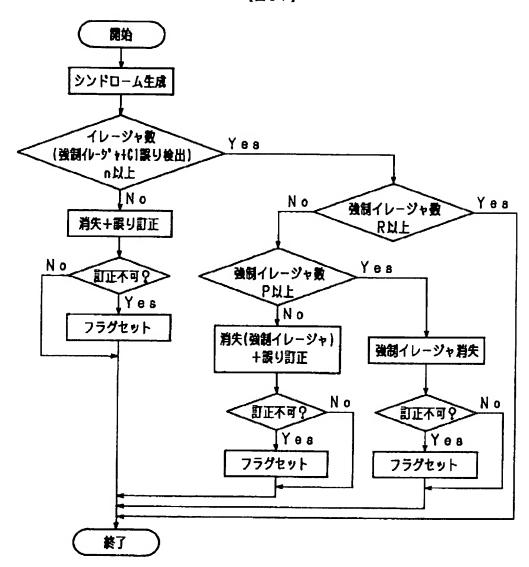
【図19】



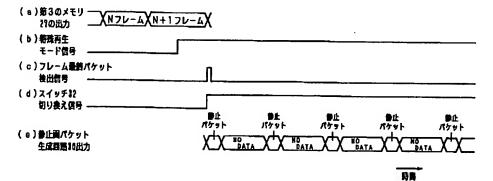
[図39]

979 I D	データ	CT被查符号
2A' 11 3A' 11	794.4	\$A'4F
 		

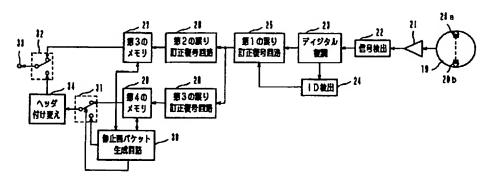
【図17】



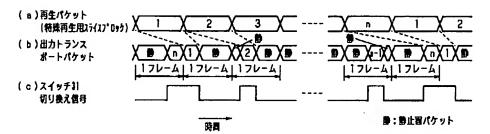
【図20】



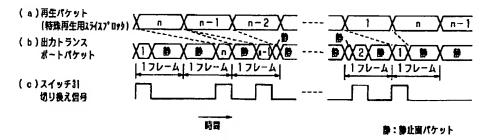
【図22】



【図23】

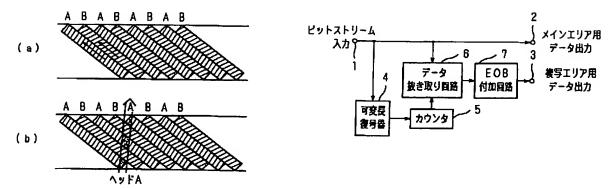


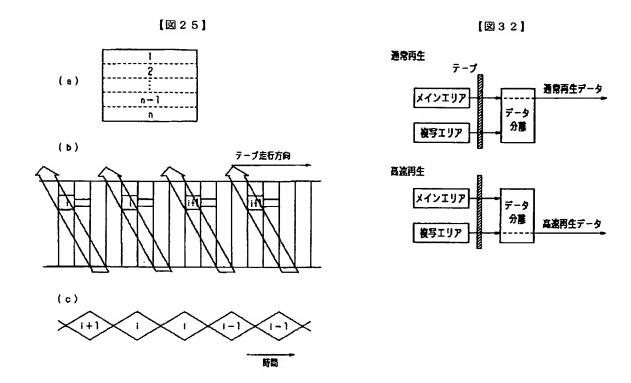
【図26】

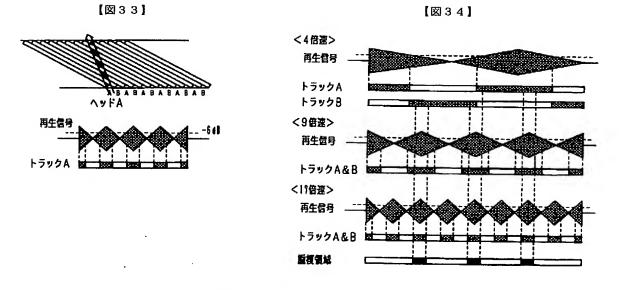


【図30】

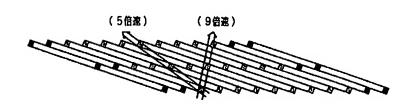
【図31】







【図35】

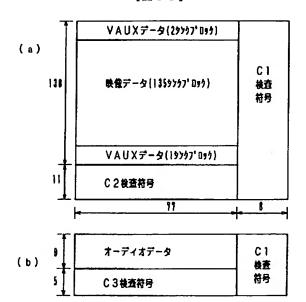


【図36】





【図38】



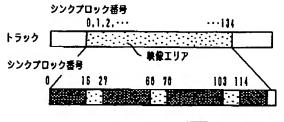
フロントページの続き

(56)参考文献 特開 平8-79700 (JP, A) 特開 平7-222094 (JP, A)

特開 平8-32929 (JP, A)

特開 平8-46914 (JP, A)

【図37】



メインエリア 証字エリア

(58)調査した分野(Int.Ci.⁷, DB名) HO4N 5/91 - 5/956

> G11B 20/10 - 20/12 H04N 5/782 - 5/783